

5
1972
international book year



F50

TK 42.622

KFKI-72-46

Andréka H.

Gergely T.

Németi I.

PROBLÉMAORIENTÁLT NYELVHIERARCHIA
ÉS BEÁLLÍTÓ LOGIKA

Hungarian Academy of Sciences

CENTRAL
RESEARCH
INSTITUTE FOR
PHYSICS



BUDAPEST

2017

TARTALOM

| | |
|--|---|
| 1. BEVEZETÉS | 1 |
| 1.1. Bevezetés | 1 |
| 1.2. A probléma | 2 |
| 1.3. Problémaorientált nyelv | 2 |
| 2. ALGEBRAI FOGALMAK | 2 |
| 2.1. Alkalmazás | 2 |
| 2.2. Alkalmazás | 2 |
| 2.3. Szűrők és osztályok | 2 |
| 2.4. 1-gyűrűk | 2 |
| 3. PRADIKATUMALKULUS ÉS MODELLEK | 2 |
| 3.1. Definíciók | 2 |
| 3.2. Pradikátumalkulák első-order-algebrái | 2 |
| 3.3. A halmazok szűrői | 2 |
| 3.4. Szintaktika és szemantika kapcsolata | 2 |
| 3.5. Szintaxis | 2 |
| 3.5.1. A szintaxis és alapvető tulajdonságai | 2 |
| 3.5.2. Cilindrikus algebrák | 2 |
| 3.6. A második order predikátumalkulás | 2 |
| 3.6.1. Nyelv | 2 |
| 3.6.2. Interpretáció | 2 |
| 3.6.3. Kiértékelés, zárt halmazok | 2 |
| 3.6.4. Szintaktika és szemantika kapcsolata | 2 |
| 3.7. Típusok logikák | 2 |
| 3.7.1. Nyelv | 2 |
| 3.7.2. Interpretáció, modellek | 2 |
| 3.7.3. Kiértékelés, zárt halmazok | 2 |
| 4. A NYELVHIERARCHIA ABSZTRAKCIÓJA | 2 |
| 5. BEVEZETÉS | 2 |
| 6. BEVEZETÉS | 2 |
| 7. BEVEZETÉS | 2 |
| 8. BEVEZETÉS | 2 |
| 9. BEVEZETÉS | 2 |
| 10. BEVEZETÉS | 2 |
| 11. BEVEZETÉS | 2 |
| 12. BEVEZETÉS | 2 |
| 13. BEVEZETÉS | 2 |
| 14. BEVEZETÉS | 2 |
| 15. BEVEZETÉS | 2 |
| 16. BEVEZETÉS | 2 |
| 17. BEVEZETÉS | 2 |
| 18. BEVEZETÉS | 2 |
| 19. BEVEZETÉS | 2 |
| 20. BEVEZETÉS | 2 |
| 21. BEVEZETÉS | 2 |
| 22. BEVEZETÉS | 2 |
| 23. BEVEZETÉS | 2 |
| 24. BEVEZETÉS | 2 |
| 25. BEVEZETÉS | 2 |
| 26. BEVEZETÉS | 2 |
| 27. BEVEZETÉS | 2 |
| 28. BEVEZETÉS | 2 |
| 29. BEVEZETÉS | 2 |
| 30. BEVEZETÉS | 2 |
| 31. BEVEZETÉS | 2 |
| 32. BEVEZETÉS | 2 |
| 33. BEVEZETÉS | 2 |
| 34. BEVEZETÉS | 2 |
| 35. BEVEZETÉS | 2 |
| 36. BEVEZETÉS | 2 |
| 37. BEVEZETÉS | 2 |
| 38. BEVEZETÉS | 2 |
| 39. BEVEZETÉS | 2 |
| 40. BEVEZETÉS | 2 |
| 41. BEVEZETÉS | 2 |
| 42. BEVEZETÉS | 2 |
| 43. BEVEZETÉS | 2 |
| 44. BEVEZETÉS | 2 |
| 45. BEVEZETÉS | 2 |
| 46. BEVEZETÉS | 2 |
| 47. BEVEZETÉS | 2 |
| 48. BEVEZETÉS | 2 |
| 49. BEVEZETÉS | 2 |
| 50. BEVEZETÉS | 2 |
| 51. BEVEZETÉS | 2 |
| 52. BEVEZETÉS | 2 |
| 53. BEVEZETÉS | 2 |
| 54. BEVEZETÉS | 2 |
| 55. BEVEZETÉS | 2 |
| 56. BEVEZETÉS | 2 |
| 57. BEVEZETÉS | 2 |
| 58. BEVEZETÉS | 2 |
| 59. BEVEZETÉS | 2 |
| 60. BEVEZETÉS | 2 |
| 61. BEVEZETÉS | 2 |
| 62. BEVEZETÉS | 2 |
| 63. BEVEZETÉS | 2 |
| 64. BEVEZETÉS | 2 |
| 65. BEVEZETÉS | 2 |
| 66. BEVEZETÉS | 2 |
| 67. BEVEZETÉS | 2 |
| 68. BEVEZETÉS | 2 |
| 69. BEVEZETÉS | 2 |
| 70. BEVEZETÉS | 2 |
| 71. BEVEZETÉS | 2 |
| 72. BEVEZETÉS | 2 |
| 73. BEVEZETÉS | 2 |
| 74. BEVEZETÉS | 2 |
| 75. BEVEZETÉS | 2 |
| 76. BEVEZETÉS | 2 |
| 77. BEVEZETÉS | 2 |
| 78. BEVEZETÉS | 2 |
| 79. BEVEZETÉS | 2 |
| 80. BEVEZETÉS | 2 |
| 81. BEVEZETÉS | 2 |
| 82. BEVEZETÉS | 2 |
| 83. BEVEZETÉS | 2 |
| 84. BEVEZETÉS | 2 |
| 85. BEVEZETÉS | 2 |
| 86. BEVEZETÉS | 2 |
| 87. BEVEZETÉS | 2 |
| 88. BEVEZETÉS | 2 |
| 89. BEVEZETÉS | 2 |
| 90. BEVEZETÉS | 2 |
| 91. BEVEZETÉS | 2 |
| 92. BEVEZETÉS | 2 |
| 93. BEVEZETÉS | 2 |
| 94. BEVEZETÉS | 2 |
| 95. BEVEZETÉS | 2 |
| 96. BEVEZETÉS | 2 |
| 97. BEVEZETÉS | 2 |
| 98. BEVEZETÉS | 2 |
| 99. BEVEZETÉS | 2 |
| 100. BEVEZETÉS | 2 |
| 101. BEVEZETÉS | 2 |
| 102. BEVEZETÉS | 2 |
| 103. BEVEZETÉS | 2 |
| 104. BEVEZETÉS | 2 |
| 105. BEVEZETÉS | 2 |
| 106. BEVEZETÉS | 2 |
| 107. BEVEZETÉS | 2 |
| 108. BEVEZETÉS | 2 |
| 109. BEVEZETÉS | 2 |
| 110. BEVEZETÉS | 2 |
| 111. BEVEZETÉS | 2 |
| 112. BEVEZETÉS | 2 |
| 113. BEVEZETÉS | 2 |
| 114. BEVEZETÉS | 2 |
| 115. BEVEZETÉS | 2 |
| 116. BEVEZETÉS | 2 |
| 117. BEVEZETÉS | 2 |
| 118. BEVEZETÉS | 2 |
| 119. BEVEZETÉS | 2 |
| 120. BEVEZETÉS | 2 |

* NIM Igazgatási és Üzemszervezési Intézet Számológépközpontja

PROLETARIATUSI NYELVTANULÁS ÉS BEÁLLÍTÓ
TÖRZS

András M., Gergely T., Kócskai J.
Központi Tiszta Képzési Intézet, Budapest
Szakmunkásképzési Intézet

A szerzők köszönetüket fejezik ki
Jékiné Szabó Évának e tanulmány
kivitelezésében kifejtett áldozat-
kész munkájáért.

Nemzeti Nyelvtudományi és Könyvtári Intézet, Budapest

T A R T A L O M

| | oldal |
|--|-------|
| 1. BEVEZETÉS | 1 |
| 1.1. Univerzum. | 1 |
| 1.2. A probléma | 2 |
| 1.3. Problémaleíró nyelv. | 2 |
| 2. ALGEBRAI FOGALMAK | 2 |
| 2.1. Általános fogalmak | 2 |
| 2.2. Elő-Boole-algebrák | 8 |
| 2.3. Szűrők és osztályozó részalgebrák. | 37 |
| 2.4. L-gyűrűk | 37 |
| 3. PREDIKÁTUMKALKULUS ÉS MODELLTÉR | 48 |
| 3.1. Definíciók | 48 |
| 3.2. Formulák elő-Boole-algebrái. | 52 |
| 3.3. Az F halmaz szűrői | 58 |
| 3.4. Szintaktika és szemantika kapcsolata | 73 |
| 3.5. Metanyelv. | 80 |
| 3.5.1. A metanyelv és alapvető tulajdonságai | 80 |
| 3.5.2. Cilindrikus algebrák. | 84 |
| 3.6. n-ed rendű predikátumkalkulus | 88 |
| 3.6.1. Nyelv | 88 |
| 3.6.2. Interpretáció | 89 |
| 3.6.3. Kiértékelés, zárt halmazok. | 89 |
| 3.6.4. Szintaktika és szemantika kapcsolata. | 90 |
| 3.7. Többtípusú logikák | 94 |
| 3.7.1. Nyelv | 94 |
| 3.7.2. Interpretáció, modelltér. | 94 |
| 3.7.3. Kiértékelés, zárt halmazok. | 95 |
| 4. A NYELVHIERARCHIA ABSZTRAKCIÓS SZINTJEI | 96 |
| 5. BEFEJEZÉS | 98 |
| Irodalomjegyzék | 100 |
| Definíció-gyűjtemény. | 101 |
| Tételjegyzék. | 109 |
| Alkalmazott jelölések | 115 |
| Tárgymutató | 119 |

ABSTRACT

This study deals with formal foundations for the first step in the theory of artificial intelligence, namely the problem-oriented hierarchy of languages, and the setting logics operating on it. To develop the required theory of semantics mathematical logic is introduced in a universal algebraic framework. No knowledge of universal algebra is presupposed, and the concepts used are defined in the study; familiarity with naive set theory is sufficient for an appreciation of the arguments.

РЕЗЮМЕ

В данной работе рассматриваются формальные основы первого этапа теории искусственного интеллекта проблемно-ориентированной языковой иерархии и оперирующей над ней логики установки. Для разработки нужных семантических аспектов математическая логика излагается на базе универсальной алгебры. В работе приводятся основные понятия универсальной алгебры, необходимые для понимания изложенного материала. Данная работа рассчитана на читателя, знакомого с наивной теорией множеств.

KIVONAT

Ez a tanulmány a mesterséges intelligenciaelmélet első fokozatának, a problémaorientált nyelvhierarchiának és az ezen operáló beállító logikának formális alapjait ismerteti. Az ehhez szükséges szemantikai aspektusok kidolgozása érdekében a matematikai logikát univerzális algebrai alapokon tárgyaljuk. A dolgozat a megértéséhez szükséges univerzális algebrai alapokat is ismerteti. A tanulmány olvasásához elegendő a naiv halmazelmélet ismerete.

1. BEVEZETÉS

A problémamegoldáselmélet egyik legfontosabb momentuma a probléma /PR/ megfelelő nyelven történő leírása. Megfelelő egy olyan felbontóképességű nyelv, mely a PR-t a szükséges részletességgel írja le és lehetőséget biztosít a PR-ban levő kapcsolatok feltárására is. Ezért a megoldórendszernek /MR/ a PR leírásához nyelvkészletre /NK/ van szüksége, amellyel vagy rendelkezik, vagy amelyet előállít. Az NK-ből egy adott PR-hez a megfelelő nyelvet az MR beállító logikája /BL/ választja ki és a továbbiakban ezt a nyelvet kiterjeszti a PR-ben levő kapcsolatok leírására alkalmas szintig. Feltételeztük, hogy NK minden eleméhez különböző szintű nyelvek tartoznak. Ezek összességét nevezzük nyelvhierarchiának.

1.1 Univerzum

Azt a környezetet, amelyben az MR működik, vagyis amelyből a PR-eket kapja, univerzumnak nevezzük. Legyen E az elemi objektumok halmaza

$$u(E) \triangleq \bigcup_{i=1}^{\infty} \pi(i_E) \quad \times/$$

$$n^{U_E} \triangleq u^n(E)$$

$$U_E \triangleq \bigcup_{n=0}^{\infty} n^{U_E}$$

U_E -t az E-n értelmezett homogén univerzumnak nevezzük. Legyen továbbá

$$\bar{u}(E) \triangleq E \cup u(E)$$

$$n^{\bar{U}_E} \triangleq \bar{u}^n(E)$$

$$\overline{\times/} 1_A \triangleq A; \quad n+1_A \triangleq n_{A \times A}$$

$\pi A \triangleq \{H | H \subset A\}$, A cikk folyamán a \subset jelet \subseteq értelemben használjuk.

$$f^0(x) \triangleq x; \quad f^{n+1}(x) \triangleq f(f^n(x))$$

$$\bar{U}_E \stackrel{d}{=} \bigcup_{n=1}^{\infty} n \bar{U}_E$$

\bar{U}_E -t az E-n értelmezett inhomogén univerzumnak nevezzük. Megjegyezzük, hogy ${}_k U_E \cap {}_l U_E = \emptyset$, ha $k \neq l$, és ${}_k \bar{U}_E \subset {}_l \bar{U}_E$, ha $k \leq l$.

1.2 A probléma

Legyen $D \subset U_E$. Az MR rendelkezik bizonyos ismeretanyaggal U_E -ről. Ha ennek alapján D-t szintaktikusan teljesen, szemantikusan csak részben tekintjük adottnak, akkor D MR számára PR. Az MR működésének célja D kiégyesítése.

1.3 Problémaleíró nyelv

U_E azon elemeihez, melyek informatív kapcsolatban állhatnak D-vel, nevet rendelünk. Ezeket konstansoknak nevezzük, halmazuk R. A K operációhalmaz elemeivel ezekből új, összetett nevek generálhatók. Az U_E tetszőleges elemeiről változók /halmazuk V/ segítségével beszélünk. A nyelv, mint ismeretes, rendelkezik szintaktikával és szemantikával. A megfelelő nyelvet NK-ból úgy választjuk ki, hogy alkalmas legyen D elemeinek leírására, szintjét pedig úgy, hogy még alkalmas legyen D kapcsolatainak leírására, és minimálisan fedje az univerzum D-n kivüleső részét. Ahhoz, hogy MR-t automatizálhassuk, a problémaleírási folyamatot formalizálni kell. Ehhez a következő utat választottuk. Alapul a matematikai logika és az univerzál-algebra apparátusát vesszük. Az NK elemei Boole-algebrák. A megfelelő felbontóképeségű nyelv létezését a finomitási tétel biztosítja. Abból a tényből, hogy a nyelvek /szűrők/ halmaza bővebb, mint az elméleteké, kiderül, hogy a leírás és a megoldás megfelelő nyelvei nem mindig esnek egybe. A D relációinak leírására az NK-beli elsőrendű predikátumkalkulus-szintű nyelvet n-edrendűig terjesztjük ki, $n = 1, 2, \dots$. A továbbiakban a magyar nyelv vagy, és, létezik, minden, nem és következik szavainak rövidítésére rendre a $\forall, \&, \exists, \vee, \sim, \Rightarrow$ jeleket használjuk.

2. ALGEBRAI FOGALMAK

2.1. Általános fogalmak

Egy $\langle \Omega, a, A, \sigma \rangle$ négyest absztrakt algebrának nevezzük, ahol

Ω : absztrakt műveleti jel halmaz

a : $\Omega \rightarrow \omega$ argumentumszám ; $\Omega_n \stackrel{d}{=} \bar{a}^1_n$

\emptyset az üres halmaz jele

ω a természetes számok halmaza és a 0.

A : az algebra hordozója /tetszőleges, de nem üres halmaz/

$\theta : \Omega \rightarrow \bigcup_{i=0}^{\infty} (i_A)_A$, az absztrakt műveleti jelekhez az A halmazon érkezett konkrét műveleteket rendel, úgyhogy

$$\theta_{\Omega_n} \subset (n_A)_A \quad \times/$$

Ahol ez nem vezethet félreértéshez, egy absztrakt algebrát az $\langle \theta, A \rangle$ párral adunk meg a fenti négyesnek megfelelően.

Megjegyzés: Megadjuk, hogy a Malcev-féle jelölésrendszer [2,3] hogyan alakítható át az itt használt [1] jelölésrendszerbe és viszont.

1/ Legyen adva az $\langle \Omega, a, A, \theta \rangle$ absztrakt algebra.

Mivel minden halmaz jól rendezhető, felvehetünk egy j függvényt és α rendszámot /a rendszámokat halmaznak tekintjük/ úgy, hogy

$$j : \alpha \leftrightarrow \Omega \quad \times \times /$$

Ekkor az algebra Malcev-féle alakban:

$$\mathcal{U} \triangleq \langle A, j \circ \theta \rangle, \quad \tau_{\mathcal{U}} \triangleq j \circ a \quad \times \times \times /$$

2/ Legyen adva az algebra Malcev-féle alakban:

$$\mathcal{U} = \langle A, \varphi_A \rangle, \quad \tau_{\mathcal{U}} = \langle n_1, \dots, n_{\eta}, \dots \rangle \quad \eta < \alpha, \quad \text{ahol}$$

$$\varphi_A = \langle f_1, \dots, f_{\eta}, \dots \rangle \quad \eta < \alpha$$

Ez az algebra a Kohn-féle jelölésrendszerben:

$$\langle \alpha, \tau_{\mathcal{U}}, A, \varphi_A \rangle$$

$\times \times / \quad A_B \triangleq \{f \mid f: A \rightarrow B\}$ Megjegyzés: A -val indexelt B -beli sorozat és $f: A \rightarrow B$ függvény között nem teszünk különbséget.

Ha $f \in A \times B$ és $C \subset A$, akkor $f_C \triangleq \{x \mid (\exists a \in C) \langle a, x \rangle \in f\}$

Megjegyzés: n -argumentumu függvényeket gyakran $n+1$ változós relációként kezelünk, például párok halmazaként. Ha f_C nem értelmes, akkor f_C -t, \bar{f}_C -t jelent. Ezek definícióját 1. 22.old.

$\times \times / \quad \leftrightarrow$ az egy-egyértelmű megfeleltetés jele

$\times \times \times /$ Legyen $r \in A \times B$ és $p \in B \times C$. Akkor
 $r \circ p \triangleq \{ \langle a, c \rangle \mid (\exists b) (\langle a, b \rangle \in r \ \& \ \langle b, c \rangle \in p) \}$;
 $r^1 \triangleq r, \quad r^{n+1} \triangleq r^n \circ r$

Algebrákra, ha nem okozhat félreértést, hordozójukkal hivatkozunk.

$$W_{\Omega}(X) \stackrel{d}{=} \bigcap \{A \mid A = X \cup \bigcup_{n=0}^{\infty} \Omega_n X^n A\} \quad \times/$$

$\langle \Omega, a, W_{\Omega}(X), \sigma_w \rangle$ algebrát az Ω műveletek X jelhalmaz fölötti szóalgebrájának nevezzük, ha σ_w a következő:

$$b \in \Omega_n, \alpha_i \in W_{\Omega}(X), i=1, \dots, n \implies \sigma_w(b)(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \stackrel{d}{=} b\alpha_1 \dots \alpha_n$$

A szóalgebra elemeinek egy módosított írásmódját is használjuk. A kétargumentumu műveletek jeleit az argumentumok közé írjuk és az egyértelmű olvasást zárójelezéssel biztosítjuk. /A többi műveletjel használata változatlan/. Például $\wedge c \vee \neg a \wedge b$ -t $c \wedge (\neg a \vee b)$ alakban is leírhatjuk.

Legyen $C \subset A$ és $f: C \rightarrow B$. Akkor

$$\text{ext}(\langle \Omega, a, A, \sigma_A \rangle, \langle \Omega, a, B, \sigma_B \rangle) f \stackrel{d}{=} f \text{ homomorf kiterjesztése } A\text{-ra}$$

A szóalgebra egy tetszőleges eleme meghatároz egy levezetett műveletet, melynek jelölésére megengedjük valamilyen új műveleti jel (ρ) definíciószerű bevezetését, például $x \rightarrow y \stackrel{d}{=} \neg x \vee y$, a következő módon:

Legyen $\rho \notin \Omega$

ρ jelentését a következő függvény megválasztásával rögzítjük:

$$d : \{\rho\} \times {}^n W_{\Omega}(X) \rightarrow W_{\Omega}(X) \quad \begin{array}{l} \text{A fenti példában } d\text{-t egyenlettel adtuk meg,} \\ \text{ahol a változók helyébe } W_{\Omega}(X) \text{ elemei helyettesíthetők.} \end{array}$$

$$b \stackrel{d}{=} d \cup \Delta_{W_{\Omega}(X)} \quad \times \times /$$

$$g : W_{\Omega \cup \{\rho\}}(X) \rightarrow W_{\Omega}(X) \quad , \quad \text{ahol} \quad a\rho = n$$

$$g(\omega \alpha_1 \dots \alpha_n) \stackrel{d}{=} b(g(\alpha_1) \dots g(\alpha_n)) \quad , \quad \text{ahol} \quad \omega \in \Omega \cup X \cup \{\rho\}, \alpha_i \in W_{\Omega}(X), i=1, \dots, n$$

$$\times /$$

$$\bigcap A \stackrel{d}{=} \bigcap_{a \in A} a \quad ; \quad \bigcup A = \bigcup_{a \in A} a$$

$$\times \times /$$

$$\Delta_A \stackrel{d}{=} \{ \langle a, a \rangle \mid a \in A \}$$

A g függvény megadja, hogyan kell "lefordítani" $W_{\Omega \cup \{\rho\}}(X)$ szóalgebrát $W_{\Omega}(X)$ -re. Hangsúlyozzuk, hogy ρ csak $W_{\Omega}(X)$ elemeinek rövid írására szolgál. Megjegyezzük, hogy valamely A algebra σ függvénye kiterjeszthető ρ -ra, a következőképp:

$$\sigma(\rho) \stackrel{d}{=} \{ \langle \bigwedge_{i=1}^n s(x_1, \dots, x_n), \text{ext}(W_{\Omega}(X), A)(s)(g(\rho x_1 \dots x_n)) \rangle \mid s \in X_A \} \quad \times/$$

Az Ω konkrét művelethalmazból levezetett konkrét műveletek halmazát $\hat{\Omega}$ -val, ebből a $W_{\Omega}(X) \setminus X$ -nek megfelelőeket $\hat{\Omega}$ -val jelöljük.

A továbbiakban a tulajdonságok rövidítésére felülhuzott betűsorozatot használunk, mely fölé irt szám azt jelöli, hogy hány névből álló sorozatra vonatkozik a tulajdonság. Például $\overline{SU}^3 \leq, B, S$ azt jelenti, hogy az S halmaz szűrője a B halmaznak a \leq relációra nézve, $\overline{SU}^2 B, S$ azt, hogy az S halmaz szűrője a B halmaznak, míg $\overline{SU} S$ azt jelenti, hogy az S halmaz szűrő.

Zárt az Ω műveletre nézve a B halmaz $/\bar{Z}/$

$$\bar{Z}^3 \sigma, \Omega, B \stackrel{d}{\iff} (\forall f \in \Omega) \quad f(a^f_B) \subset B$$

Részalgebrája A -nak $B / \overline{RA} /$

$$\overline{RA}^2 \langle \Omega, a, A, \sigma \rangle, B \stackrel{d}{\iff} B \subset A \ \& \ \bar{Z}^3 \sigma, \Omega, B$$

Megjegyezzük, a részalgebra szó a B -ből képezhető $\langle \Omega, a, B, \sigma_B \rangle$ algebrára vonatkozik, ahol $(\forall f \in \Omega) \sigma_B f \stackrel{d}{=} (\sigma_A f)|_B \quad \times \times /$

Megjegyezzük még, hogy $\bar{Z}^3 \sigma, \Omega, B \stackrel{d}{\iff} \bar{Z}^2 \sigma, \Omega, B$.

Az $\langle R, K, a, A, \sigma \rangle$ ötös algebrai rendszer, ha

$\langle K, a|_K, A, \sigma|_K \rangle$ absztrakt algebra és

$a|_R : R \rightarrow \omega$, úgy, hogy ha $R_n \stackrel{d}{=} a^{-1}n$, akkor

$$\sigma(R_n) \subset \pi^{(n)}(A)$$

R elemeit relációjeleknek nevezzük.

$\times /$ Legyen $f : A \rightarrow B$, Akkor $\bigwedge_{i=1}^n f : {}^n A \rightarrow {}^n B$ a következőképp:

$$\bigwedge_{i=1}^n f \langle a_1, \dots, a_n \rangle \stackrel{d}{=} \langle f a_1, \dots, f a_n \rangle$$

$\times \times /$

$f|_B$ az f függvény /vagy reláció/ lekorlátozása a B halmazra.

Ha ez nem okozhat félreértést, $\langle R, \phi, a, A, \theta \rangle$ helyett $\langle R, a, A, \theta \rangle$ -t írunk, vagy $\langle \theta R, A \rangle$ -t, vagy ha $\theta R = \{r\}$, akkor $\langle r, A \rangle$ -t. ^{x/}

Általánosítjuk a \square jel értelmezését kéthelyű relációkra:

$$\square^n r \stackrel{d}{=} \{ \langle \langle a_1, \dots, a_n \rangle, \langle b_1, \dots, b_n \rangle \rangle \mid (\forall i \in [1, n]) \langle a_i, b_i \rangle \in r \} \quad \text{xx/}$$

Megjegyezzük, hogy f -et akár függvénynek, akár relációnak tekintjük, $\square f$ ugyanazt az eredményt adja.

$$\langle \Omega, a, A_1, \theta_1 \rangle \times \langle \Omega, a, A_2, \theta_2 \rangle \stackrel{d}{=} \langle \Omega, a, A_1 \times A_2, \theta_{12} \rangle, \text{ ahol}$$

$f \in \Omega_n$ -re

$$\theta_{12} f : {}^n(A_1 \times A_2) \rightarrow (A_1 \times A_2), \text{ úgyhogy}$$

$$\square^{n+1} \epsilon_i \theta_{12} f \stackrel{d}{=} \epsilon_i f \quad i = 1, 2 \quad \text{xxx/}$$

Legyen $\mathcal{U} = \langle R, K, a, A, \theta \rangle$ és $\mathcal{L} = \langle K, a, A, \theta \rangle$. Ekkor

Kongruencia $/\bar{K}/$

$$\bar{K}^2 \equiv, \mathcal{U} \stackrel{d}{\iff} \bar{K}^2 \equiv, \mathcal{L} \stackrel{d}{\iff} \overline{RA}^2 \mathcal{L} \times \mathcal{L}, \equiv$$

Legyen $a = \langle a_1, \dots, a_n \rangle$ és $b = \langle b_1, \dots, b_n \rangle$

Egzisztenciális kongruencia $/\overline{\exists K}/$

$$\overline{\exists K}^2 \equiv, \mathcal{U} \stackrel{d}{\iff} \bar{K}^2 \equiv, \mathcal{L} \&$$

$$\& (\forall n \in \omega, r \in \theta R_n, a \in r) (\forall i \in [1, n]) ((\forall c \in a_i) (\exists b \in \square^n \equiv a) b_i = c \& b \in r)$$

^{x/} ϕ az üres halmaz jele

^{xx/}

Legyen $n_1, n_2 \in \omega$. $[n_1, n_2] \stackrel{d}{=} \{i \mid n_1 \leq i \leq n_2\}$

^{xxx/}

ϵ_i vetítőfüggvény az i -edik koordinátára, azaz

$$\epsilon_i \langle a_1, \dots, a_i, \dots \rangle \stackrel{d}{=} a_i$$

Univerzális kongruencia $/\overline{VK}/$

$$\overline{VK}^2 \equiv, \mathcal{U} \xleftrightarrow{d} K^2 \equiv, \mathcal{L} \&$$

$$\&(\forall n \in \omega, r \in R_n, a \in r)(\forall b \in \bigcap_{n \in \omega} r \equiv (a)) \text{ ber}$$

Legyen $\overline{K}^2 \equiv, \mathcal{U}$. Ekkor

$$A/\equiv \stackrel{d}{=} \bigvee_{\equiv}(A) \quad x/$$

$$\mathcal{U}/\equiv \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, A/\equiv, b \rangle, \text{ ahol}$$

$$\text{ha } r \in R_n \cup K_{n-1}, \text{ akkor}$$

$$br \stackrel{d}{=} \bigcap_{\equiv} \bigvee_{\equiv} (or)$$

Megjegyezzük, hogy mint eddig is tettük, egyargumentumu függvények argumentumát, ha ez nem vezethet félreértéshez, nem tesszük zárójelbe.

Egy $A = \langle \{ \wedge, \vee, \neg, 0, 1 \}, A \rangle$ algebra Boole-algebra $/\overline{BA} \ A/$, ha a következő 1./-12./ egyenleteket teljesíti:

$$1./ \quad x \wedge x = x$$

$$7./ \quad x \vee x = x$$

$$2./ \quad x \wedge y = y \wedge x$$

$$8./ \quad x \vee y = y \vee x$$

$$3./ \quad x \wedge 1 = x$$

$$9./ \quad x \vee 1 = 1$$

$$4./ \quad x \wedge \neg x = 0$$

$$10./ \quad x \vee \neg x = 1$$

$$5./ \quad x \wedge 0 = 0$$

$$11./ \quad x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$$

$$6./ \quad x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$$

$$12./ \quad x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$$

A cikk folyamán a Boole-algebrák tulajdonságait ismertnek tételezzük fel.

Zárt halmazrendszer $/\overline{ZHR}/$

$$\overline{ZHR}^2 \ C, H \xleftrightarrow{d} C \subset \pi H \& \ \bar{Z}^2 \ \{\cap\}, \pi C$$

Megjegyezzük, hogy ha $\overline{ZHR}^2 \ C, H$, akkor $H \in C$, mert $\bigcap \phi = H$

$x/$

$$\bigvee_{\equiv} \stackrel{d}{=} \{ \langle a, ra \rangle \mid (\exists b) \langle a, b \rangle \in r \}$$

Lezárási operátor \overline{LO}

$$\overline{LO}^2 f, H \xleftrightarrow{d} (\forall X \subset H) (X \subset fX \ \& \ f \text{ monoton} \ \& \ f^2 = f \ \& \ f: \pi H \rightarrow \pi H)$$

Megjegyzés: $\overline{LO} f \Rightarrow \overline{ZHR}^1 ek f$ $\times/$

$$\text{és } \overline{ZHR}^2 C, H \Rightarrow \overline{LO} \{ \langle X, \bigcap \{ Y \mid X \subset Y \ \& \ Y \in C \} \rangle \mid X \subset H \} \quad \text{lásd [1].}$$

A továbbiakban a bizonyításokat a könnyebb áttekinthetőség érdekében következmény-gráf sémával fogjuk néha megadni. A következmény-gráf valamely $A \Rightarrow B$ éle azt jelenti, hogy az A állításból következik a B állítás. Amennyiben ez a következés korábban bizonyított D nevű állítás segítségével látható be, úgy ezt \xRightarrow{D} -vel jelöljük. Ha a B állításhoz több nyíl vezet, B a kiinduló állítások együttes teljesüléséből következik.

2.2. Elő-Boole-algebrák

Előrendezés \overline{ER}

$$\overline{ER}^2 r, H \xleftrightarrow{d} r \supset r \circ r \cup \Delta_H$$

$$\inf_{r, H} D \stackrel{d}{=} \{ k \mid k \in H \ \& \ k \times D \subset r \ \& \ (\ell \times D \subset r \Rightarrow \langle \ell, k \rangle \in r) \}$$

$$\sup_{r, H} D \stackrel{d}{=} \inf_{r^{-1}, H} D$$

\inf és \sup helyett, ahol ez nem vezet félreértésre, csak \inf -t és \sup -t írunk. $\times \times /$

A továbbiakban a 2. fejezet végéig feltesszük, hogy $\overline{ER}^2 \leq_H, H; X, Y \stackrel{d}{\subset} H$; és $a, b \stackrel{d}{\in} H$. Ahol ez nem vezet félreértéshez, \leq_H helyett \leq -t írunk.

Megjegyzés: $\overline{VK}^2 \leq_H^\epsilon, \langle \leq_H, H \rangle$. $\times \times \times /$

$$B^H \stackrel{d}{=} H / \leq_H^\epsilon \quad T^H \stackrel{d}{=} \{ U_T \mid T \subset B^H \}$$

$\times /$

$$ek f = \{ c \mid (\exists a) \langle a, c \rangle \in f \}$$

$$et f = \{ a \mid (\exists c) \langle a, c \rangle \in f \}$$

$\times \times /$ Ha \inf és \sup argumentuma vagy értéke $\{a\}$, akkor ehelyett gyakran a -t írunk.

$\times \times \times /$

$$\text{legyen } r \subset A \times B \quad \text{ekkor} \quad r^\epsilon \stackrel{d}{=} r \cap r^{-1}$$

Lemma 1: $\bar{Z}^2\{\Omega, U\}, T^H$

Bizonyítás: Legyen $Z \subset T^H$

$$\text{vez} \Rightarrow \left(\bigcup_{\text{vez}} T_V \subset B^H \right) V = \bigcup_{\text{vez}} T_V ; \quad \bigcup_{\text{vez}} T_V \subset B^H \quad \times/$$

$$UZ = \bigcup_{\text{vez}} (UT_V) = U \bigcup_{\text{vez}} T_V e^{T^H}$$

ΩZ -re a bizonyítás ugyanigy végezhető el. \blacktriangle

$\hat{X} \stackrel{d}{=} \Omega\{T | X \subset T \& T e^{T^H}\}$ /Ha nem okoz félreértést, akkor \hat{X} -t fogunk írni./

$$e_H \stackrel{d}{=} \{ \langle X, \hat{X} \rangle | X \subset H \}$$

Lemma 2: $\overline{LO} e_H$

Következmények: 1/ $(L2K1) T^H = \{X | \hat{X} = X\}$

$$2/ (L2K2) \hat{X} = U\{\hat{a} | a \in X\}$$

$$3/ (L2K3) B^H = \min_{\subset} (T^H \setminus \{\phi\}) \quad \times \times /$$

$$4/ (L2K4) e_H(X) = \leq_H^e(X)$$

Bizonyítás: $L1 \Rightarrow \overline{ZHR}^2 T^H, H \quad \times \times \times / \quad \blacktriangle$

$$\Omega \stackrel{d}{=} \{\wedge, \vee, \neg\} \quad \Gamma \stackrel{d}{=} \Omega \cup \{0, 1\}$$

$$R_H = \left\langle \Omega, a \middle| \pi_H, \sigma_H \right\rangle_{\Omega} \quad P_H \stackrel{d}{=} \left\langle \Gamma, a, \pi_H, \sigma_H \right\rangle, \text{ ahol}$$

az a és σ_H függvényeket a következők definiálják:

$$\times / \quad \left(\bigcup_{\text{vez}} \right) p_x \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \exists y p_y \& x e^d \{y | p_y\}$$

Megjegyezzük, hogy valamely formulában szereplő relációjel fölötti d betű - például $\stackrel{d}{=}, \stackrel{d}{e}, \stackrel{d}{\longleftrightarrow}$, stb. - azt jelenti, hogy a formulában szereplő új fogalmat olyannak definiáljuk, amely mellett teljesül az állítás. Ha több ilyen van, akkor a kiválasztási axiómával definiáljuk.

$\times \times /$

$$\min_{\leq_H} X \stackrel{d}{=} \{a | a \in X \& (X \times \{a\}) \cap \leq_H = \phi\}$$

$\times \times \times /$

Lemma n-re L_n -nel és Tétel n-re T_n -nel hivatkozunk, ahol $n \in \omega$.

Legyen $\alpha \in \Gamma$. Ekkor $\sigma_H \alpha$ -t α_H -val jelöljük, és

$$0_H \stackrel{d}{=} \inf H$$

$$1_H \stackrel{d}{=} \sup H$$

$$\neg_H X \stackrel{d}{=} \{y \mid (\exists a \in X)(\inf\{a, y\} = 0_H \& \sup\{a, y\} = 1_H)\}$$

$$\forall \Lambda_H X \stackrel{d}{=} U\{\inf\{a, b\} \mid a \in X \& b \in Y\}$$

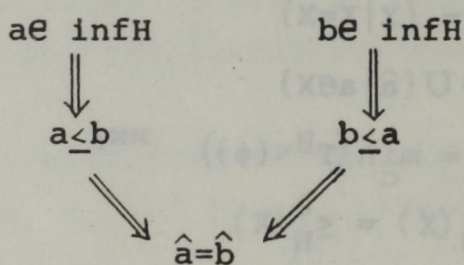
$$\forall V_H X \stackrel{d}{=} U\{\sup\{a, b\} \mid a \in X \& b \in Y\}$$

$$\Omega_H \stackrel{d}{=} \sigma_H \Omega$$

$$\Gamma_H \stackrel{d}{=} \sigma_H \Gamma$$

Lemma 3: $0_H \in B^H U\{\phi\} \& 1_H \in B^H U\{\phi\}$

Bizonyítás:



A bizonyítás 1_H -ra ugyanígy megy. \blacktriangle

Lemma 4: $a \in \neg_H b \iff b \in \neg_H a$ $\times/$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{c}
 a \in \neg_H b \\
 \Updownarrow \\
 a \in \{y \mid \inf\{b, y\} = 0_H \& \sup\{b, y\} = 1_H\} \\
 \Updownarrow \\
 \inf\{b, a\} = 0_H \& \sup\{b, a\} = 1_H \\
 \Updownarrow \\
 b \in \neg_H a
 \end{array}$$

Lemma 5: $\hat{a} = \hat{b} \implies ((c \leq b \iff c \leq a) \& (b \leq c \iff a \leq c))$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{ccc}
 a/ & \hat{a} = \hat{b} & c \leq b \\
 & \Downarrow & \Downarrow \\
 & b \leq a & \implies c \leq a
 \end{array}$$

$$b/ \quad \hat{a} = \hat{b} \& c \leq a \implies c \leq b$$

L5a/ \blacktriangle

$\times/$ $\{a\}$ helyett gyakran a -t írunk.

Lemma 6: $\hat{a} = \hat{b} \implies (\inf(\{a\} \cup X) = \inf(\{b\} \cup X) \& \sup(\{a\} \cup X) = \sup(\{b\} \cup X))$

Bizonyítás: Legyen $\hat{a} = \hat{b}$. Akkor

$$\begin{array}{c}
 c \in \inf(\{a\} \cup X) \\
 \updownarrow \\
 c \leq a \& \{c\} \times X \subseteq \leq \& ((l \leq a \& \{l\} \times X \subseteq \leq) \implies l \leq c) \\
 \begin{array}{cc}
 \updownarrow & \updownarrow \\
 L5 \rightarrow & L5 \rightarrow \\
 \updownarrow & \updownarrow
 \end{array} \\
 c \leq b \& \{c\} \times X \subseteq \leq \& ((l \leq b) \& \{l\} \times X \subseteq \leq) \implies l \leq c \\
 \updownarrow \\
 c \in \inf(\{b\} \cup X)
 \end{array}$$

A bizonyítás sup-ra ugyanigy megy. ▲

Lemma 7: $\inf x \in B^H U \{\phi\} \& \sup x \in B^H U \{\phi\}$

Bizonyítás: Legyen $\hat{a} = \hat{b}$. Akkor

$$\begin{array}{c}
 a \in \inf X \\
 \updownarrow \\
 a \times X \subseteq \leq \& (l \times X \subseteq \leq \implies l \leq a) \\
 \begin{array}{cc}
 \updownarrow & \updownarrow \\
 L5 \rightarrow & L5 \rightarrow \\
 \updownarrow & \updownarrow
 \end{array} \\
 b \times X \subseteq \leq \& (l \times X \subseteq \leq \implies l \leq b) \\
 \updownarrow \\
 b \in \inf X
 \end{array}$$

A bizonyítás sup-ra ugyanigy megy. ▲

Egy $fe\hat{\Gamma}_H$ műveletet egyszerinek hívunk, ha az őt definiáló $W_\Gamma(X)$ -beli szóban x bármely eleme legfeljebb egyszer fordul elő.

Tétel 1: Legyen $fe\hat{\Gamma}_H$. Akkor

a/ f egyszeri $\implies f(x_1, \dots, x_{af}) = U\{fs \mid sex_1 x \dots x x_{af}\}$

b/ $f(x_1, \dots, x_{af}) \supset U\{fs \mid sex_1 x \dots x x_{af}\}$

c/ $(\forall i \in [1, af]) \hat{x}_i = \hat{y}_i \implies f(x_1, \dots, x_{af}) = f(y_1, \dots, y_{af})$

d/ f monoton

e/ $ek f \subseteq T^H$

Bizonyítás: indukcióval

1/ $0_H, 1_H$ -ra a/-d/ semmitmondó

e/ $0_H, 1_H \in B^H \cup \{\phi\} T^H$

↑
L3

\neg_H -ra

a/, b/: $\neg_H X = \{a \mid (\exists b \in X) \inf\{a, b\} = 0_H \& \sup\{a, b\} = 1_H\} =$

$= \{a \mid (\exists b \in X) a \in \neg_H b\} =$

$= U\{\neg_H b \mid b \in X\}$

c/ $\hat{a} = \hat{b} \Rightarrow \neg_H a = \{c \mid \inf\{a, c\} = 0_H \& \sup\{a, c\} = 1_H\} =$

↑
L6

$= \{c \mid \inf\{b, c\} = 0_H \& \sup\{b, c\} = 1_H\} =$

$= \neg_H b$

$\neg_H X = \{\neg_H a \mid a \in X\} = (T1c) =$ x/

$= \{\neg_H c \mid (\exists a \in X) \hat{c} = \hat{a}\} = (L2K2) =$

$= \{\neg_H c \mid c \in \hat{X}\} = (T1a) =$

$= \neg_H \hat{X}$

$\hat{X} = \hat{Y} \Rightarrow \neg_H X = \neg_H \hat{X} = \neg_H \hat{Y} = \neg_H Y$

d/ következik az a/ -ből

e/ $\hat{a} = \hat{b} \Rightarrow a \in \neg_H c \Leftrightarrow \inf\{a, c\} = 0_H \& \sup\{a, c\} = 1_H \Leftrightarrow$

↑
L6

$\Leftrightarrow \inf\{b, c\} = 0_H \& \sup\{b, c\} = 1_H \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow b \in \neg_H c$

$\neg_H X = U\{\neg_H b \mid b \in X\} \Rightarrow \neg_H X \in T^H$

↑
T1a

↑
L1

x/

$A = (Tn) = B$ azt jelenti, hogy $A = B$

↑
Tn

$$V_H\text{-ra} \quad a/,b/ \quad XV_H Y = U\{\sup\{a,b\} \mid aex \& bey\} = \\ = U\{aV_H b \mid aex \& bey\}$$

$$c/ \quad \hat{a}_1 = \hat{b}_1 \& \hat{a}_2 = \hat{b}_2 \implies aV_H b = \sup\{a,b\} = \sup\{a_1,b\} = \\ \uparrow \quad \uparrow \\ L6 \quad L6 \\ = \sup\{a_1,b_1\} = a_1V_H b_1$$

$$\hat{x}_1 = \hat{y}_1 \& \hat{x}_2 = \hat{y}_2 \implies x_1V_H x_2 = U\{a_1V_H a_2 \mid a_1ex_1 \& a_2ex_2\} = \\ = U\{c_1V_H c_2 \mid (\exists a_1ex_1, a_2ex_2) \hat{a}_1 = \hat{c}_1 \& \hat{a}_2 = \hat{c}_2\} = \\ = U\{c_1V_H c_2 \mid c_1e\hat{x}_1 \& c_2e\hat{x}_2\} = \\ \uparrow \\ L2K2 \\ = \hat{x}_1V_H \hat{x}_2 = \hat{y}_1V_H \hat{y}_2 = y_1V_H y_2$$

d/ következik az a/-ből

$$e/ \quad XV_H Y = U\{\sup\{a,b\} \mid aex \& bey\} e \quad T^H \\ \uparrow \\ L7, L1$$

Λ_H -ra ugyanugy megy, mint V_H -ra.

2/ E pontban a \equiv jel az a/,c/-ben $=-t$, b/,d/-ben $\supset-t$ jelent.

Legyen $f(x_1, \dots, x_n) = \neg_H f_1(x_1, \dots, x_n)$

a/,b/ Az indukciós feltevés: $f(x_1, \dots, x_n) \equiv U\{fs \mid sex_1 \times \dots \times x_n\}$

$$f(x_1, \dots, x_n) = \neg_H f_1(x_1, \dots, x_n) = U\{\neg_H a \mid aef_1(x_1, \dots, x_n)\} \equiv \text{/ind.felt./} \equiv \\ \uparrow \\ T1a1$$

$$\equiv U\{\neg_H a \mid aeU\{f_1 s \mid sex_1 \times \dots \times x_n\}\} =$$

$$= U\{U\{\neg_H a \mid aef_1 s\} \mid sex_1 \times \dots \times x_n\} =$$

$$= U\{\neg_H f_1 s \mid sex_1 \times \dots \times x_n\} = U\{fs \mid sex_1 \times \dots \times x_n\}$$

c/-d/ közvetlenül adódnak T1 bizonyításának 1/ pontjából.

Legyen $f(x_1, \dots, x_n) = f_1(x_1, \dots, x_n) \vee_H f_2(x_1, \dots, x_n)$, úgy, hogy az

a/ esetben $f_1(x_1, \dots, x_n) = f_1(x_1, \dots, x_j) \& f_2(x_1, \dots, x_n) = f_2(x_{j+1}, \dots, x_n)$

a/, b/ Az indukciós feltevés: $f_i(x_1, \dots, x_n) \equiv \{f_i s \mid s e x_1 \times \dots \times x_n\} \quad i=1,2$

$$f(x_1, \dots, x_n) = U\{a_1 \vee_H a_2 \mid a_i e f_i(x_1, \dots, x_n) \quad i=1,2\} \equiv \text{/ind.felt./} \equiv$$

$$\equiv U\{a_1 \vee_H a_2 \mid a_i e U\{f_i s \mid s e \hat{x}_1 \times \dots \times \hat{x}_n\}, \quad i=1,2\} \equiv$$

$$\equiv U\{f_1 s \vee_H f_2 s \mid s e \hat{x}_1 \times \dots \times \hat{x}_n\} = U\{f s \mid s e \hat{x}_1 \times \dots \times \hat{x}_n\}$$

c/ Az indukciós feltevés: $\hat{x}_j = \hat{y}_j, \quad j=1, \dots, n \implies f_i(x_1, \dots, x_n) = f_i(y_1, \dots, y_n); i=1,2$

d/ Az indukciós feltevés: $x_j \supset y_j, \quad j=1, \dots, n \implies f_i(x_1, \dots, x_n) \supset f_i(y_1, \dots, y_n); i=1,2$

$$f(x_1, \dots, x_n) = U\{a_1 \vee_H a_2 \mid a_i e f_i(x_1, \dots, x_n), \quad i=1,2\} \equiv \text{/ind.felt./} \equiv$$

$$\equiv U\{a_1 \vee_H a_2 \mid a_i e f_i(y_1, \dots, y_n), \quad i=1,2\} =$$

$$= f(y_1, \dots, y_n)$$

e/ Az indukciós feltevés: $e_k f_i(x_1, \dots, x_n) e T^H, \quad i=1,2$

$$f(x_1, \dots, x_n) = U\{\sup\{a_1, a_2\} \mid a_i e f_i(x_1, \dots, x_n), \quad i=1,2\} e T^H$$

\uparrow
L7, L1

Λ_H -ra a bizonyítás ugyanugy megy, mint V_H -ra. \blacktriangle

Következmények: 1/ $(T1K1) (\forall f e \hat{\Gamma}_H) \hat{f}(af_{\hat{H}}) = \hat{f}(af_{B^H})$ $\times/$

2/ $(T1K2) \bar{R}A^2 P_{H,T^H}$

3/ $(T1K3) (\forall f e \hat{\Gamma}_H) f = \square^{af+1} e_H \circ f$

Bizonyítás:

1/ Legyen $f e \hat{\Gamma}_H$. Akkor

$$\begin{aligned} f(af_{\hat{H}}) &= \{f(a_1, \dots, a_{af}) \mid a_i e_H, \quad i=1, \dots, af\} = \{f(\hat{a}_1, \dots, \hat{a}_{af}) \mid a_i e_H, \quad i=1, \dots, af\} = \\ &\quad \uparrow \text{Tlc} \\ &= \{f(\hat{a}_1, \dots, \hat{a}_{af}) \mid \hat{a}_i e_{B^H}, \quad i=1, \dots, af\} = f(af_{B^H}) \end{aligned}$$

$\times/ \quad \hat{H} \triangleq \{\{a\} / a e_H\} \quad ; \quad \hat{f} \text{ definícióját 1. 22. oldalon.}$

$$2/ \quad (\forall f \in \Gamma_H) \quad f^{(af)}(\tau_H) \subset T^H \quad \begin{array}{c} \uparrow \\ T^H \subset \pi_H \\ \downarrow \\ \bar{Z}^2 \Gamma_H, T^H \longrightarrow \bar{R}A^2 \langle \Gamma_H, \pi_H \rangle, T^H \end{array}$$

$$3/ \quad \left(\square^{af+1} e_H \circ f \right) (x_1, \dots, x_{af}) = e_H (f(e_H x_1, \dots, e_H x_{af})) = e_H (f(\hat{x}_1, \dots, \hat{x}_{af})) = (Tlc) = \\ = e_H (f(x_1, \dots, x_{af})) = (Tle) = f(x_1, \dots, x_{af}) \quad \blacktriangle$$

Nevezetes előrendezések:

Előháló ($\bar{E}H$)

$$\bar{E}H^2 \leq_H, \quad H \xleftrightarrow{d} \hat{V}_H(2\hat{H}) \subset B^H \quad \& \quad \hat{\Lambda}_H(2\hat{H}) \subset B^H \quad / \tilde{f} \text{ definícióját 1. 22. oldalon} /$$

Komplementált előrendezés (\overline{KER})

$$\overline{KER}^2 \leq_H, \quad H \xleftrightarrow{d} \hat{\Gamma}_H \hat{H} \subset B^H$$

Komplementált előháló (\overline{KEH})

$$\overline{KEH} \quad H \xleftrightarrow{d} \bar{E}H \quad H \quad \& \quad \overline{KER} \quad H$$

Disztributív előháló (\overline{DEH})

$$\overline{DEH} \quad H \xleftrightarrow{d} \bar{E}H \quad H \quad \& \quad (\forall a, b, c \in H) \quad a \wedge_H (b \vee_H c) \quad \vee \quad (a \wedge_H b) \quad \vee_H \quad (a \wedge_H c) \quad \times /$$

Elő-Boole-algebra (\overline{EBA})

$$\overline{EBA} \quad H \xleftrightarrow{d} \overline{KEH} \quad H \quad \& \quad \overline{DEH} \quad H$$

Megjegyezzük, hogy, amikor azt mondjuk, hogy H "elő-Boole-algebra", akkor az "algebra" szó a \leq_H előrendezéssel generált P_H algebrát illeti. Ennek megfelelően:

$$\overline{EBA}^2 \leq_{H, H} \xleftrightarrow{d} \overline{EBA} \quad P_H \quad \text{és}$$

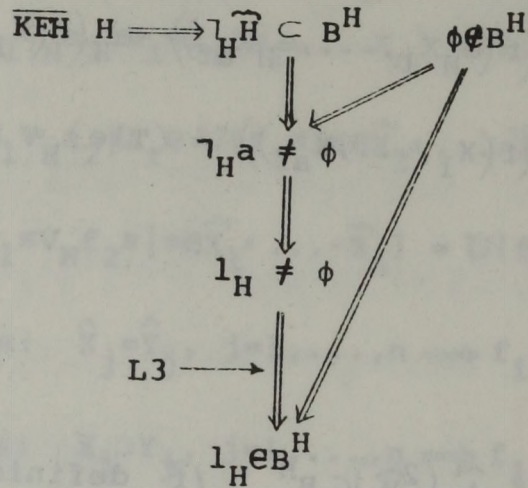
$$\overline{BA}^2 \leq_{H, H} \xleftrightarrow{d} \overline{BA} \quad P_H$$

$\times /$

$$A \vee B \xleftrightarrow{d} A \cap B \neq \emptyset ; \quad A \Delta B \xleftrightarrow{d} A \cap B = \emptyset$$

Lemma 8: $\overline{KEH} H \implies 0_H eB^H \& 1_H eB^H$

Bizonyítás:

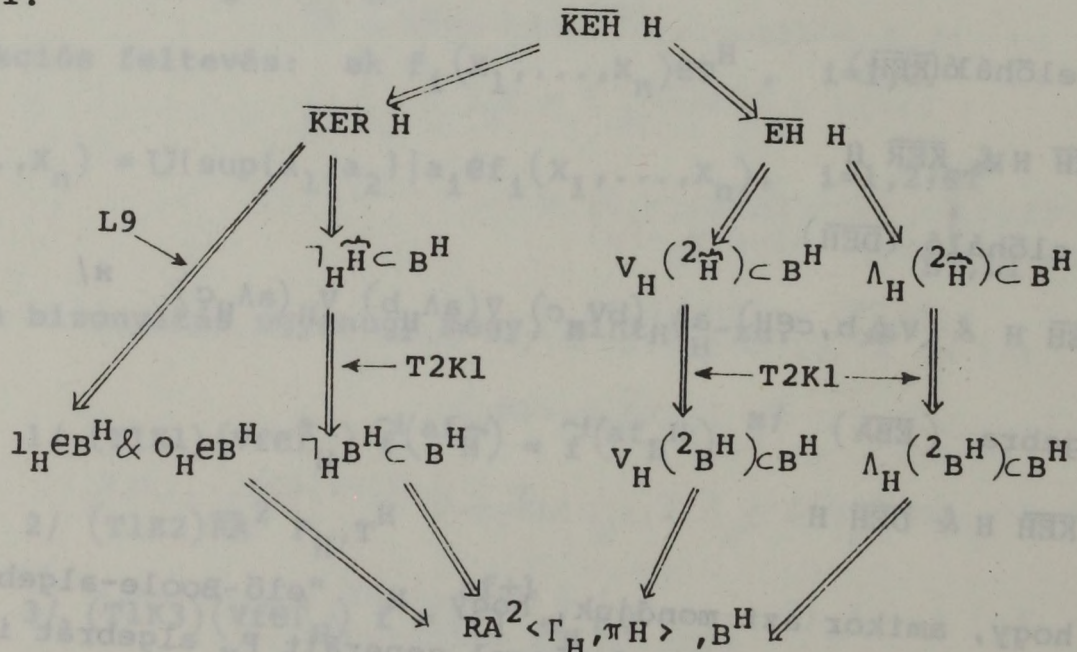


A bizonyítás 0_H -ra ugyanígy megy ▲

Következmény (L8K): $\overline{KEH} H \iff \overline{RA}^2 P_H, B^H$

Bizonyítás:

I.



II.

$$\begin{aligned} \overline{RA}^2 P_H, B^H &\implies \overline{Z}^2 \Omega_H, B^H \implies \neg_H B^H \cup \vee_H (2_{B^H}) \cup \wedge_H (2_{B^H}) \subset B^H \xrightarrow{\quad \uparrow \text{T1K1} \quad} \\ &\implies \neg_H \hat{H} \cup \vee_H (2_{\hat{H}}) \cup \wedge_H (2_{\hat{H}}) \subset B^H \implies \overline{KEH} H \end{aligned} \quad \blacktriangle$$

Lemma 9: $\bar{Z}^2 F, A \iff \bar{Z}^2 \hat{F}, A$

Bizonyítás:

I. $\bar{Z}^2 \hat{F}, A \implies (\forall f \in F) \hat{f}^{(af_A)} \subset A \implies (\forall f \in F) \check{f}^{(af_A)} \subset A \implies \bar{Z}^2 F, A$

II. indukcióval

1/ $\bar{Z}^2 F, A \implies (\forall f \in F) \hat{f}^{(af_A)} \subset A$

2/ Legyen $g \in \hat{F}$ definíciója a következő alakú: $g s = f(f_1 s_1, \dots, f_n s_n)$,

ahol $f \in F, f_i \in \hat{F} \cup \{\Delta_A\}$ és $s \in {}^{ag}V, s_i \in {}^{af_i}V$, ahol V a változójelek halmaza.

Az indukciós feltevés: $(\forall i \in [1, n]) f_i^{(af_i A)} \subset A$, és $f^{(n_A)} \subset A$

$$\check{g}^{(ag_A)} = \check{f} \left(\check{f}_1^{(af_1 A)} \times \dots \times \check{f}_n^{(af_n A)} \right) \subset \check{f}^{(n_A)} \subset A$$

↑ ↑
indukciós feltétel

▲

Következmények: 1/ (L9K1) $\overline{E}H \ H \iff \bar{Z}^2 \widehat{\{V_H, \Lambda_H\}}, B^H$

2/ (L9K2) $\overline{K}E \ H \iff \bar{Z}^2 \widehat{\Gamma_H \setminus \{V_H, \Lambda_H\}}, B^H$

3/ (L9K3) $\overline{K}E \ H \iff \bar{Z}^2 \hat{\Gamma}_H, B^H$

Bizonyítás:

1/ $\overline{E}H \ H \iff V_H (2^{\hat{H}}) \subset B^H \ \& \ \Lambda_H (2^{\hat{H}}) \subset B^H \iff (T2K1) \iff$
 $\iff V_H (2^{B^H}) \subset B^H \ \& \ \Lambda_H (2^{B^H}) \subset B^H \iff \bar{Z}^2 \{V_H, \Lambda_H\}, B^H \iff (L9) \iff \bar{Z}^2 \widehat{\{\Lambda_H, V_H\}}, B^H$

2/ $\overline{K}E \ H \xrightarrow{L8} O_H e B^H \ \& \ I_H e B^H$

↓
 $\check{\Gamma}_H \hat{H} \subset B^H$

↓
 $\check{\Gamma}_H B^H \subset B^H$

← T1K1

↓
 $\check{\Gamma}_H B^H \subset B^H$

$\implies \bar{Z}^2 \Gamma_H \setminus \{V_H, \Lambda_H\}, B^H$

↓
 $\bar{Z}^2 \check{\Gamma}_H, B^H$

↓
 $\check{\Gamma}_H B^H \subset B^H$

↓
 $\check{\Gamma}_H \hat{H} \subset B^H$

T2K1 →

↓
 $\check{\Gamma}_H \hat{H} \subset B^H$

↓
 $\overline{K}E \ H$

$\bar{Z}^2 \widehat{\Gamma_H \setminus \{\Lambda_H, V_H\}}, B^H$

↕
← L9

$\bar{Z}^2 \Gamma_H \setminus \{\Lambda_H, V_H\}, B^H$

$$3/ \quad \overline{KEH} \ H \longleftrightarrow \overline{RA}^2 P_{H,B^H} \longleftrightarrow \overline{Z}^2 \Gamma_{H,B^H} \longleftrightarrow \overline{Z}^2 \hat{\Gamma}_{H,B^H}$$

\uparrow L8K \uparrow L9

▲

Lemma 10: a/ $\overline{ER} \ H \implies a \wedge_H a = a \vee_H a = \hat{a}$

b/ $\overline{KER} \ H \implies \neg_H^2 a = \hat{a}$

Bizonyítás:

a/ $\overline{ER} \ H \implies a \leq a \ \& \ (b \leq a \implies b \leq a)$

$$a \wedge_H a = \hat{a} \longleftarrow a \in \inf\{a, a\} = a \wedge_H a$$

\vee_H -ra ugyanugy megy a bizonyítás

b/ $\neg_H^2 a = \neg_H (\neg_H a) = \bigcup \{ \neg_H b \mid b \in \neg_H a \} = \bigcup \{ \neg_H b \mid a \in \neg_H b \}$

\uparrow T1a

\uparrow L4

$$\overline{KER} \ H \implies \neg_H a \neq \emptyset \implies \bigcup \{ \neg_H b \mid a \in \neg_H b \} \neq \emptyset \implies$$

$$\implies a \in \bigcup \{ \neg_H b \mid a \in \neg_H b \} \implies a \in \neg_H^2 a \implies \hat{a} = \neg_H^2 a \quad \blacktriangle$$

Megjegyzés az \overline{EH} , \overline{KER} és \overline{DEH} definíciójához:

a/ (M1a) $\overline{EH} \ H \longleftrightarrow \vee_H (2^{\hat{H}}) = \wedge_H (2^{\hat{H}}) = B^H$

b/ (M1b) $\overline{KER} \ H \longleftrightarrow \neg_H \hat{H} = B^H$

c/ (M1c) $\overline{DEH} \ H \longleftrightarrow \overline{EH} \ H \ \& \ (\forall a, b, c \in H) \ a \wedge_H (b \vee_H c) = (a \wedge_H b) \vee_H (a \wedge_H c)$

Bizonyítás:

a/ 1. $\vee_H (2^{\hat{H}}) = \wedge_H (2^{\hat{H}}) = B^H \implies \vee_H (2^{\hat{H}}) \subset B^H \ \& \ \wedge_H (2^{\hat{H}}) \subset B^H$

2. $\overline{EH} \ H \implies (\forall a \in B^H) \ \hat{a} = a \wedge_H a \implies (\forall a \in B^H) \ \hat{a} \in \wedge_H (2^{\hat{H}}) \implies B^H \subset \wedge_H (2^{\hat{H}})$

\uparrow L10a

$$\overline{EH} \ H \implies \downarrow B^H = \wedge_H (2^{\hat{H}})$$

b/ 1. $\neg_H(\hat{H}) = B^H \implies \neg_H(\hat{H}) \subset B^H$

2. $\overline{KER} H \implies (\forall a \in B^H) \hat{a} = \neg_H(\neg_H a) \implies (\forall a \in B^H) (\exists b \in \neg_H a) \hat{a} = \neg_H b$
 \uparrow \uparrow
L10b L9K2

c/ A bizonyítás során az $a \wedge_H (b \vee_H c)$ jelsorozatot A-val, az $(a \wedge_H b) \vee_H (a \wedge_H c)$ jelsorozatot pedig B-vel jelöljük

1. $\overline{EH} H \& (\forall a, b, c \in H) A = B \implies \overline{EH} H \& (\forall a, b, c \in H) A \vee B \implies \overline{DEH} H$

2. $\overline{DEH} H \implies \overline{EH} H \& (\forall a, b, c \in H) A \vee B$

\downarrow \searrow
L9K1 \implies
 $(\forall a, b, c \in H) A \in B^H \& B \in B^H \implies \overline{EH} H \& (\forall a, b, c \in H) A = B \quad \blacktriangle$

$e_H \stackrel{d}{=} \{x | x \wedge_H x = x \vee_H x = x\}$

$e_{\neg_H^2} \stackrel{d}{=} \{x | \neg_H^2 x = x\}$

Tétel 2: $\overline{KER} H \iff (\forall x \in \pi_H) \neg_H^2 x = \hat{x}$

Bizonyítás:

1. $\neg_H^2 x = U\{\neg_H^2 a | a \in x\} = U\{\hat{a} | a \in x\} = \hat{x}$

\uparrow \uparrow \uparrow
T1a L10b L2K2

2. $(\forall x \in \pi_H) \neg_H^2 x = \hat{x} \implies \neg_H^2 a = \hat{a} \implies \neg_H(\neg_H a) = \hat{a} \implies (\overset{d}{\exists} b \in H) b \in \neg_H a \implies$

$\implies \neg_H b \subset \neg_H^2 a \implies \neg_H b = \hat{a} \implies \neg_H^2 b = \neg_H \hat{a} \implies \neg_H a = \hat{b}$
 \uparrow \uparrow \uparrow
T1a T1d T1e feltétel, T1c \blacktriangle

Következmény /T2K/: $\overline{KER} H \iff e_{\neg_H^2} = T^H$

Bizonyítás: $e_{\neg_H^2} = \{x | \neg_H^2 x = x\} = \{x | \hat{x} = x\} = T^H$
 \uparrow
KER \blacktriangle

Tétel 3: a/ $\overline{EH} \ H \longrightarrow B^H = \min_{\subset} (e_H \setminus \{\phi\})$

b/ $\overline{KER} \ H \longrightarrow B^H = \min_{\subset} (e_{12}^H \setminus \{\phi\})$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{c} \text{a/ } \overline{EH} \ H \longrightarrow (\forall a \in H) \hat{a} \in e_H \longrightarrow B^H \subset e_H \subset T^H \longrightarrow B^H = \min_{\subset} (e_H \setminus \{\phi\}) \\ \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow \qquad \qquad \uparrow \\ L10a, T1K1 \qquad \qquad T1e \qquad L2K3 \end{array}$$

$$\begin{array}{c} \text{b/ } \overline{KER} \ H \longrightarrow e_{12}^H = T^H \longrightarrow B^H = \min_{\subset} (e_{12}^H \setminus \{\phi\}) \\ \uparrow \qquad \qquad \qquad \uparrow \\ T3K \qquad \qquad L2K3 \end{array}$$

$$\langle \leq_{B^H}, B^H \rangle \stackrel{d}{=} \langle \leq_H, H \rangle / \leq_H^E$$

Megjegyzés: $\langle \hat{a}, \hat{b} \rangle \in \leq_{B^H} \iff \langle a, b \rangle \in \leq_H^E$, mert $\overline{VK}^2 \leq_H^E, \langle \leq_H, H \rangle$

Megjegyezzük, hogy $\overline{ER}^2 \leq_{B^H}, B^H$, sőt rendezés is.

A továbbiakban \leq_{B^H} helyett \leq_B -t, $\alpha \in \Gamma$ -re α_B helyett α_B -t és Γ_{B^H} helyett Γ_B -t írunk.

Lemma 11: $\inf_{\leq_H^H} X = \inf_{\leq_B, B^H} \bigvee_{\leq_H^H} (X)$ & $\sup X = \sup_{\leq_H^H} \bigwedge_{\leq_B, B^H} (X)$

Bizonyítás:

$\inf_{\leq_H^H}$; \inf_{\leq_B, B^H} helyett \inf_H ; \inf_B -t írunk.

$$a \in \inf_H X \iff a \in H \& a \times X \subset \leq_H \& (b \times X \subset \leq_H \implies b \leq_H a)$$

$$\hat{a} \in \inf_B \bigvee_{\leq_H^H} (X) \iff \hat{a} \in B^H \& \hat{a} \times \bigvee_{\leq_H^H} (X) \subset \leq_B \& (\hat{b} \times \bigvee_{\leq_H^H} (X) \subset \leq_B \implies \hat{b} \leq_B \hat{a})$$

$$\left(a \in \inf_H X \iff \hat{a} \in \inf_B \bigvee_{\leq_H^H} (X) \right) \longrightarrow \inf_H X = \inf_B \bigvee_{\leq_H^H} (X)$$

A bizonyítás \sup -ra ugyanígy megy.

Tétel 4: a/ $\overline{KEH} \ H \implies (\forall f \in \Gamma) f_H|_{B^H} = f_B|_{B^H}$

b/ $\overline{KEH} \ H \implies f_B (af_{B^H}) \subset B^H$

Bizonyítás:

a/ indukcióval /a1 és a2 lépésekben/

$$\text{a1. } 0_H = \inf_H H = \inf_B B^H = 0_B$$

↑
L11

$1_H = 1_B$ bizonyítása ugyanígy megy.

$$\hat{a} \wedge_H \hat{b} = a \wedge_H b = \inf_H \{a, b\} = \inf_H \{\hat{a}, \hat{b}\} = \hat{a} \wedge_B \hat{b}$$

↑
T1c

↑
L11

$\hat{a} \vee_H \hat{b} = \hat{a} \vee_B \hat{b}$ bizonyítása ugyanígy megy.

$$\neg_H \hat{a} = \neg_H a = \{b \mid a \wedge_H b = 0_H \ \& \ a \vee_H b = 1_H\} = \{\hat{b} \mid \hat{a} \wedge_B \hat{b} = 0_B \ \& \ \hat{a} \vee_B \hat{b} = 1_B\} = \neg_B \hat{a}$$

↑
T1c

↑
L11

$$(\forall f \in \Gamma) f_B (af_{B^H}) = f_H (af_{B^H}) = f_H (af_{\hat{H}}) \subset B^H \implies \bar{Z}^2 \Gamma_{B, B^H} \implies \bar{Z}^2 \hat{\Gamma}_{B, B^H}$$

↑
T4a1

↑
T1K1

↑
KEH, L8

↑
L9

a2. Legyen f definíciója $f_S = \neg g_S$ alakú

Az indukciós feltevés: $g_H|_{B^H} = g_B|_{B^H}$

$$\begin{aligned} f_H|_{B^H} &= (g_H \circ \neg_H)|_{B^H} = \\ &= (g_H|_{B^H}) \circ \neg_H = (g_B|_{B^H}) \circ \neg_H = (g_B|_{B^H}) \circ \neg_H|_{B^H} \stackrel{\text{ind.felt}}{=} (g_B|_{B^H}) \circ \neg_B|_{B^H} \stackrel{\text{T4a1}}{=} \\ &= (g_B \circ \neg_B)|_{B^H} = f_B|_{B^H} \end{aligned}$$

↑
ind.felt

↑
T4b

↑
T4a1

A bizonyítás $f_1 \vee f_2$, $f_1 \wedge f_2$ -re ugyanígy megy. ▲

Következmény: /T4K/: $\overline{EBA} \models BA \langle \leq_B, B^H \rangle$

Bizonyítás:

B^H hálós, mert $\inf_B \{\hat{a}, \hat{b}\}, \sup_B \{\hat{a}, \hat{b}\} \in B^H$
↑
T4b

B^H komplementált, mert $1_B \hat{a} \in B^H$
↑
T4b

B^H disztributív, mert

$$a \wedge_H (b \vee_H c) = (a \wedge_H b) \vee_H (a \wedge_H c) \Rightarrow \hat{a} \wedge_B (\hat{b} \vee_B \hat{c}) = (\hat{a} \wedge_B \hat{b}) \vee_B (\hat{a} \wedge_B \hat{c})$$

↑
T4a

E három állításból következik / [1] /, hogy $BA \langle \leq_B, B^H \rangle$. ▲

Megjegyezzük, hogy az általánosítás halmazműveletekre természetes volt, ugyanis

legyen $\overline{BA} \langle \Gamma, B \rangle$. Ekkor

$$\Gamma_B = \{ \tilde{f} \mid f \in \Gamma \}, \text{ ahol}$$

ha $f: {}^a f B \rightarrow B$, akkor $\tilde{f}: {}^a f B \rightarrow {}^a B$, úgy, hogy ha $b \in {}^a f B$, akkor

$$\tilde{f}(b) \stackrel{d}{=} \{ fs \mid s \in b \}$$

$\tilde{f}: {}^a f ({}^n B) \rightarrow {}^n B$, úgy, hogy

$$\tilde{f}(x_1, \dots, x_{af}) \stackrel{d}{=} f(x_1, \dots, x_{af})$$

Lemma 12: Legyen $f, g \in \tilde{\Gamma}$ és $f \equiv g$ Boole-algebrai azonosság. Ekkor

$$\overline{EBA} \models f \Big|_{\hat{H}} = g \Big|_{\hat{H}}$$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{ccccccc} f_H|_{\hat{H}} = f_H|_{B^H} = f_B|_{B^H} = g_B|_{B^H} = g_H|_{B^H} = g_H|_{\hat{H}} \\ \uparrow \quad \quad \uparrow \quad \quad \uparrow \quad \quad \uparrow \quad \quad \uparrow \\ Tlc \quad T4a \quad T4K \quad T4a \quad Tlc \end{array}$$

2.3. Szűrők és osztályozó részalgebrák

Szűrő ($\bar{S}\bar{U}$)

Valódi szűrő $/\bar{V}\bar{S}\bar{U}/$

$$\bar{S}\bar{U}^2_{H,S} \xleftrightarrow{d} S \wedge_H S \subset S \ \& \ SV_H H \subset S \ \& \ S \supset \sup H$$

$$\bar{V}\bar{S}\bar{U}^2_{H,S} \xleftrightarrow{d} \bar{S}\bar{U}^2_{H,S} \ \& \ S \neq H$$

$$\bar{S}\bar{U}^3_{r,H,S} \xleftrightarrow{d} r|_H = \leq_H \ \& \ \bar{S}\bar{U}^2_{H,S} \quad \times/$$

Megjegyzések a $\bar{S}\bar{U}$ definíciójához:

$$a/ \ (M2a) \quad S \wedge_H S \subset S \iff S \wedge_H S = S \iff \pi S \wedge_H \pi S \subset \pi S$$

$$SV_H H \subset S \iff SV_H H = S \iff \pi S \vee_H \pi H \subset \pi S$$

$$b/ \ (M2b) \quad \bar{S}\bar{U}^2_{H,S} \iff se|_H \ \& \ SV_H H \subset S \ \& \ \sup H \subset S$$

$$c/ \ (M2c) \quad \bar{S}\bar{U}^2_{H,S} \iff (\forall a, bes) (a \wedge_H b \subset S \ \& \ (a \leq_H c \implies ces)) \ \& \ S \supset \sup H$$

Bizonyítás:

$$a/ \quad S \wedge_H S = \bigcup \{a \wedge_H b \mid a, bes\} \supset \bigcup \{a \wedge_H a \mid aes\} \supset \bigcup \{a \mid aes\} = S$$

\uparrow
L10

$$SV_H H \supset \bigcup \{a \vee_H a \mid aes\} \supset S$$

\uparrow
L10

$$\pi S \tilde{\wedge}_H \pi S \subset \pi S \ \& \ S \wedge_H se \pi S \tilde{\wedge}_H \pi S \implies S \wedge_H se \pi S \implies S \wedge_H S \subset S$$

$$x, ye \pi S \implies x \wedge_H y = \bigcup \{a \wedge_H b \mid aex, bey\} \subset \pi S = S$$

$$A \quad \pi S \tilde{\vee}_H \pi H \subset \pi S \iff SV_H H \subset S \quad \text{állítás bizonyítása hasonlóan megy.}$$

$\times/$ a továbbiakban S a H egy tetszőleges szűrőjét jelenti.

$$b/ \quad SV_H H \subset S \xrightarrow{\quad} SV_H S \subset S \xrightarrow{\quad} SV_H S = S$$

\uparrow Tld \uparrow M2a

$$c/ \quad \begin{array}{ccc} & S \wedge_H S \subset S & \\ \uparrow & & \uparrow \\ Tld \rightarrow & & SV_H H \subset S \\ \downarrow & & \downarrow \\ (\forall a, b \in S) a \wedge_H b \subset S & & (\forall a \in S) (a \leq_H c \rightarrow c \in S) \end{array}$$

$a \leq_H c \leftrightarrow a \vee_H c = c$

Lemma 13: $\overline{S\bar{U}}^2_H, A \xrightarrow{\quad} 1_H \subset S$

Bizonyítás: következik a definícióból, mivel $1_H = \sup H$

Algebrai zárt halmazrendszer (\overline{AZR})

$$\overline{AZR} \mathcal{C} \xleftrightarrow{d} (\exists \mathcal{L}) \mathcal{C} = \{A | \overline{RA}^2 \mathcal{L}, A\}$$

Tétel 5: $\overline{AZR} \{S | \overline{S\bar{U}}^2_H, S\}$

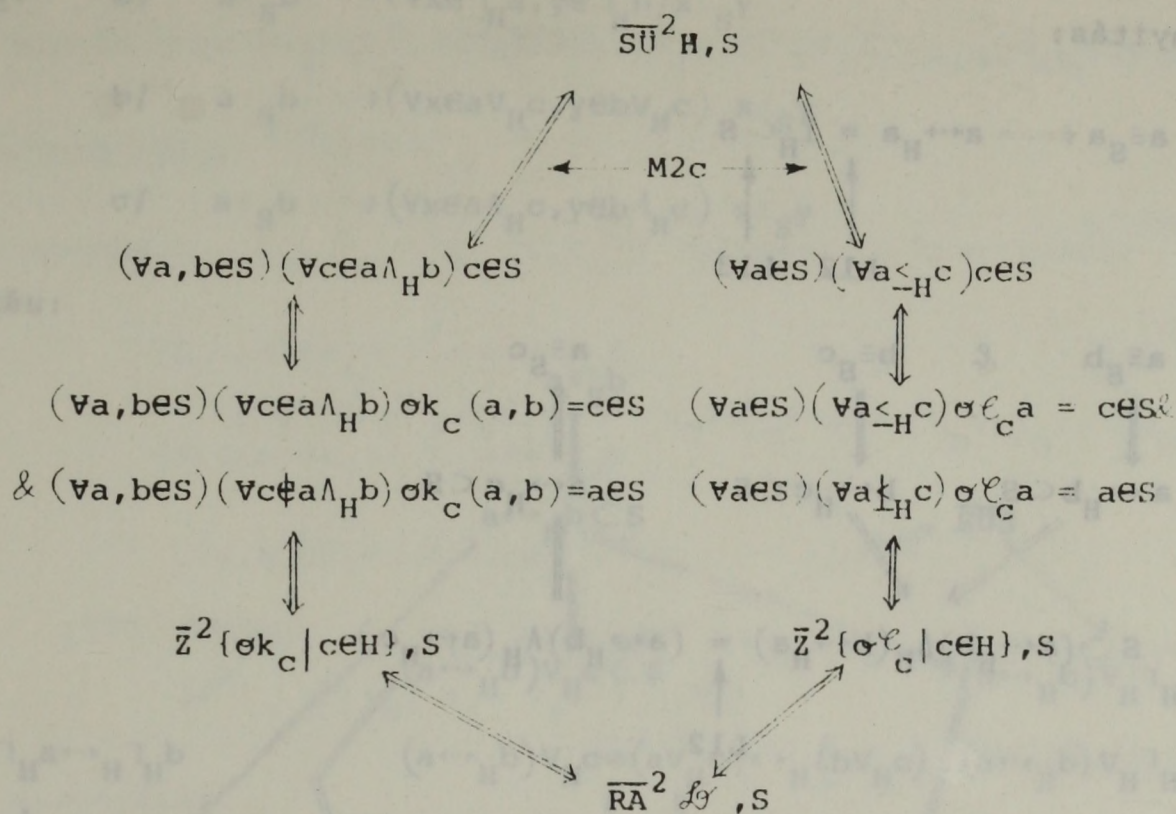
Bizonyítás:

$$\mathcal{L} \stackrel{d}{=} \langle \{ \ell_c, k_c | c \in H \}, a_{\mathcal{L}}, H, \sigma \rangle, \quad \text{ahol}$$

$$a_{\mathcal{L}} \stackrel{d}{=} \{ \langle \ell_c, 1 \rangle, \langle k_c, 2 \rangle | c \in H \} \quad \text{és}$$

$$\sigma \ell_a \stackrel{d}{=} \{ \langle b, a \rangle | b \leq_H a \} \cup \{ \langle b, b \rangle | b \not\leq_H a \}$$

$$\sigma k_a \stackrel{d}{=} \{ \langle b, c, a \rangle | a \in b \wedge_H c \} \cup \{ \langle b, c, b \rangle | a \notin b \wedge_H c \}$$



A továbbiakban a 2. fejezet végéig legyen mindig $\overline{EB}A_H$ és $\overline{SU}^2_{H,S}$, ha másképp nem tesszük fel.

$$a \equiv_S b \xleftrightarrow{d} a \leftrightarrow_H b \subset S$$

$$\text{ahol } \leftrightarrow = e \hat{\Omega}$$

$$a \leftrightarrow_H b \stackrel{d}{=} (\neg_H a \vee_H b) \wedge_H (a \vee_H \neg_H b)$$

Ekvivalencia (\overline{EQ})

$$\overline{EQ}^2_{r,H} \xleftrightarrow{d} \overline{ER}^2_{r,H} \& r=r^{-1}$$

Tétel 6: a/ $\overline{EQ}^2_{\equiv_S, H}$

$$b/ \equiv_{S_1, H} = S$$

$$c/ S \in H / \equiv_S$$

$$d/ S_1 \subset S \longrightarrow \equiv_{S_1} \subset \equiv_S$$

Bizonyítás:

$$a/ \quad a \equiv_S a \leftarrow a \leftrightarrow_H a = 1_H \subset S$$

$\uparrow \quad \uparrow$
 $L12 \quad L13$

$$\begin{array}{ccc}
 a \equiv_S b & \& & b \equiv_S c & & a \equiv_S c \\
 \Downarrow & & \Downarrow & & \Updownarrow \\
 a \leftrightarrow_H b \subset S & & b \leftrightarrow_H c \subset S & & a \leftrightarrow_H c \subset S \\
 \searrow & & \swarrow & & \Updownarrow \\
 S \supset (a \leftrightarrow_H b) \wedge_H (b \leftrightarrow_H a) & = & (a \leftrightarrow_H b) \wedge_H (a \leftrightarrow_H c) \\
 \uparrow & & \\
 L12 & &
 \end{array}$$

$$(a \equiv_S b \leftrightarrow b \equiv_S a) \leftarrow a \leftrightarrow_H b = b \leftrightarrow_H a$$

\uparrow
 $L12$

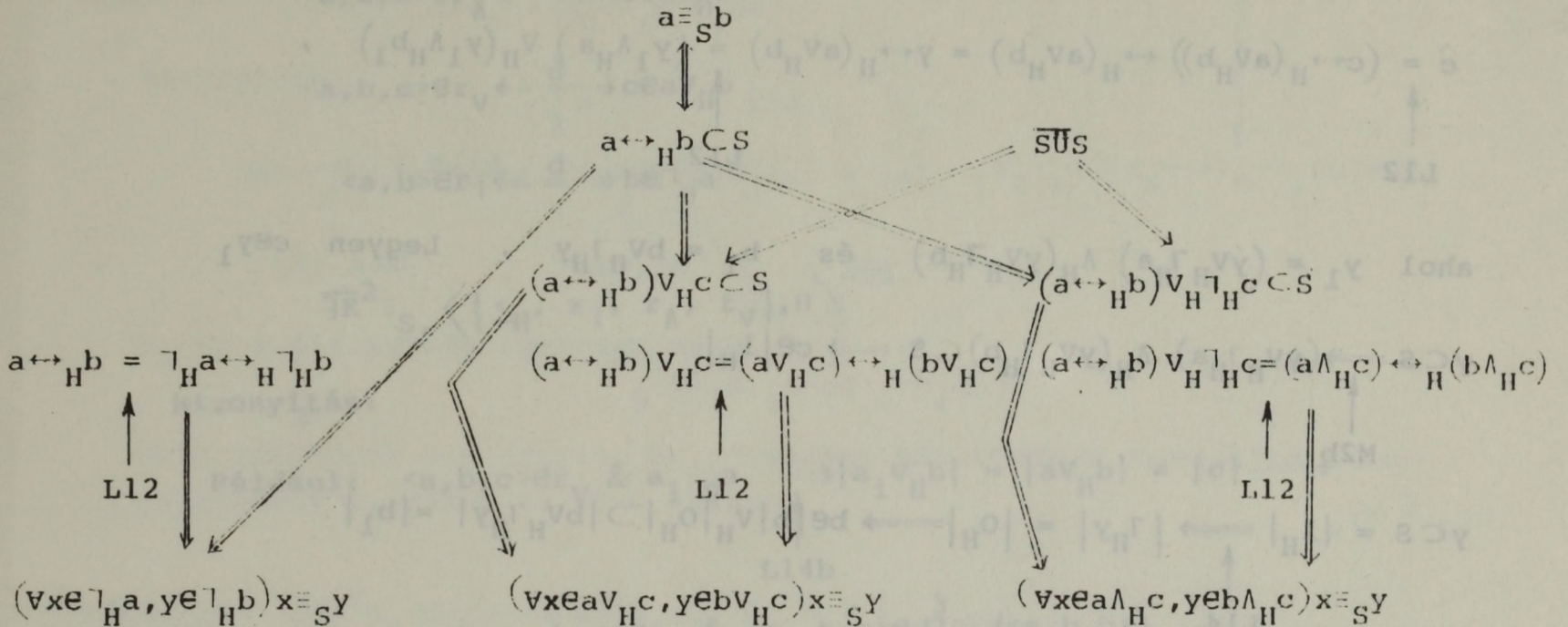
$$\begin{array}{ccc}
 b/-c/ & a e 1_H & \& & a \equiv_S b \\
 \searrow & \Downarrow & & \Downarrow \\
 L12 \rightarrow & a \leftrightarrow_H b \subset S & & \hat{b} \subset S \\
 & \Downarrow & & \Downarrow \\
 & \hat{b} \subset S & & bes \\
 & \Downarrow & &
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 a e 1_H & \& & bes \\
 \Downarrow & & \Downarrow \\
 a \leftrightarrow_H b = \hat{b} & & \hat{b} \subset S \\
 \searrow & & \swarrow \\
 a \equiv_S b & & \\
 \Downarrow & & \\
 be \equiv_S 1_H & &
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 d/ & S_1 \subset S & \langle a, b \rangle e \equiv_{S_1} \\
 \searrow & \Downarrow & \Downarrow \\
 & a \leftrightarrow_H b \subset S_1 & \Downarrow \\
 & \Downarrow & \Downarrow \\
 & a \leftrightarrow_H b \subset S & \Downarrow \\
 & \Downarrow & \\
 & \langle a, b \rangle e \equiv_S &
 \end{array}$$

- Lemma 14:**
- a/ $a \equiv_S b \rightarrow (\forall x \in \Gamma_H a, y \in \Gamma_H b) x \equiv_S y$
 - b/ $a \equiv_S b \rightarrow (\forall x \in \Delta_H a, y \in \Delta_H b) x \equiv_S y$
 - c/ $a \equiv_S b \rightarrow (\forall x \in \Delta_H a \wedge_H c, y \in \Delta_H b \wedge_H c) x \equiv_S y$

Bizonyítás:

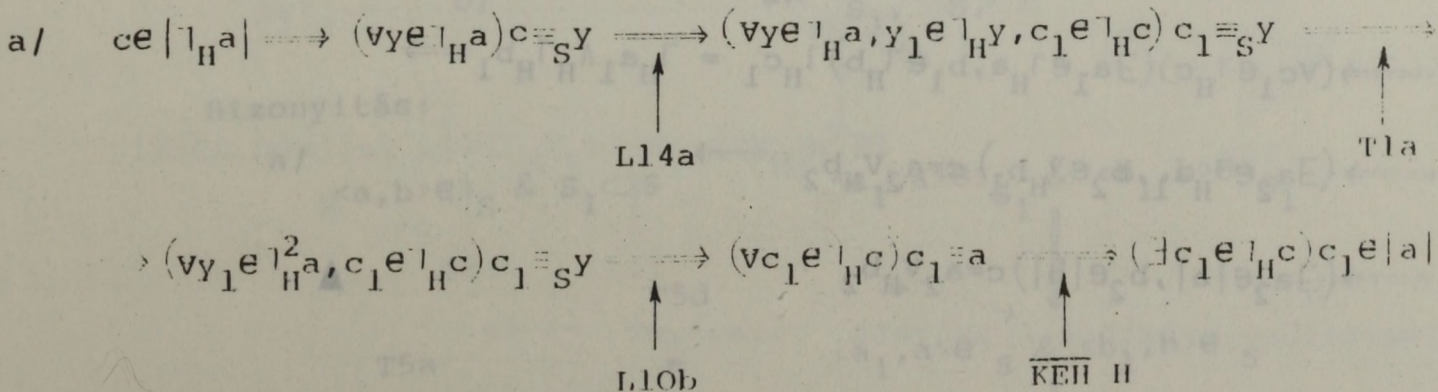


L14 úgy is fogalmazható, hogy $(\forall f \in \Omega_H) f(\equiv_S a_1, \dots, \equiv_S a_{af}) \subseteq \equiv_S f(a_1, \dots, a_{af})$.

Lemma 15: Jelöljük $|x| - e_1 \equiv_S x - t$. Ekkor

- a/ $(\forall c \in |\Gamma_H a|)(\exists c_1 \in |a|) c_1 \in \Gamma_H c$
- b/ $(\forall c \in |\Delta_H a|)(\exists a_1 \in |a|, b_1 \in |b|) c \in a_1 \vee_H b_1$
- c/ $(\forall c \in |a \wedge_H b|)(\exists a_1 \in |a|, b_1 \in |b|) c \in a_1 \wedge_H b_1$

Bizonyítás:



$$b/ \quad ce|av_Hb| \quad (vyeav_Hb)c \leftrightarrow_H y \subset S \longrightarrow \bigcup \{c \leftrightarrow_H y | yeav_Hb\} \subset S \xrightarrow{\quad} \quad \quad \quad \uparrow \text{T1a}$$

$$\longrightarrow c \leftrightarrow_H (av_Hb) \subset S$$

$$y \stackrel{d}{=} c \leftrightarrow_H (av_Hb)$$

$$\hat{c} = (c \leftrightarrow_H (av_Hb)) \leftrightarrow_H (av_Hb) = y \leftrightarrow_H (av_Hb) = (y_1 \wedge_H a) \vee_H (y_1 \wedge_H b_1) \quad ,$$

\uparrow
L12

\uparrow
L12

$$\text{ahol } y_1 = (y \vee_H \neg_H a) \wedge_H (y \vee_H \neg_H b) \quad \text{és} \quad b_1 = b \vee_H \neg_H y \quad . \quad \text{Legyen } ce y_1$$

$$y \subset S \xrightarrow{\quad} (y \vee_H \neg_H a) \wedge_H (y \vee_H \neg_H b) \subset S \longrightarrow ce|1_H|$$

\uparrow
M2b

$$y \subset S = |1_H| \xrightarrow{\quad} |\neg_H y| = |0_H| \xrightarrow{\quad} be|b| \vee_H |0_H| \supset |b \vee_H \neg_H y| = |b_1|$$

\uparrow
L14

$$|b_1| = |b \vee_H \neg_H y| \supset |b| \vee_H |0_H| \ni b$$

$$y_1 \wedge_H a \supset c \wedge_H a \longrightarrow |y_1 \wedge_H a| = |c \wedge_H a| = |1_H \wedge_H a| = |a| \longrightarrow y_1 \wedge_H a \subset |a|$$

$$y_1 \wedge_H b_1 \supset c \wedge_H b \longrightarrow y_1 \wedge_H b_1 \subset |b|$$

$$\hat{c} = (y_1 \wedge_H a) \vee_H (y_1 \wedge_H b_1) \longrightarrow (\exists a_2 e|a|, b_2 e|b|) cea_2 \vee_H b_2$$

$$c/ \quad ce|a \wedge_H b| \longrightarrow \neg_H c \subset \neg_H |a \wedge_H b| = |\neg_H (a \wedge_H b)| \xrightarrow{\quad} |\neg_H a \vee_H \neg_H b| = |\neg_H a| \vee_H |\neg_H b| \xrightarrow{\quad}$$

\uparrow
L12

$$\longrightarrow (\forall c_1 e|c|) (\exists a_1 e|a|, b_1 e|b|) c_1 = a_1 \vee_H b_1 \longrightarrow$$

$$\longrightarrow (\forall c_1 e|c|) (\exists a_1 e|a|, b_1 e|b|) \neg_H c_1 = \neg_H a_1 \wedge_H \neg_H b_1 \longrightarrow$$

$$\longrightarrow (\exists a_2 e|a|, b_2 e|b|) c = a_2 \vee_H b_2 \longrightarrow$$

$$\longrightarrow (\exists a_2 e|a|, b_2 e|b|) c = a_2 \vee_H b_2$$



L15 ugy is fogalmazható, hogy $(\forall f \in \Omega_H) f(s^a_1, \dots, s^{a_{af}}) \supset \equiv_S f(a_1, \dots, a_{af})$

Következmény: (L15K)

Legyenek a $r_\Lambda, r_V \subset {}^3H, r_I \subset {}^2H$ relációk a következők:

$$\langle a, b, c \rangle \text{er}_\Lambda \xleftrightarrow{d} c e a \wedge_H b$$

$$\langle a, b, c \rangle \text{er}_V \xleftrightarrow{d} c e a v_H b$$

$$\langle a, b \rangle \text{er}_I \xleftrightarrow{d} b e \neg_H a$$

$$\overline{K}^2 \equiv_S, \langle \{ \neg_H, r_I, r_\Lambda, r_V \}, H \rangle$$

Bizonyítás:

$$\text{Például: } \langle a, b, c \rangle \text{er}_V \ \& \ a_1 \equiv_S a \xrightarrow{\quad} |a_1 v_H b| = |a v_H b| = |c| \xrightarrow{\quad}$$

L14b

$$\xrightarrow{\quad} \langle a_1, b, c \rangle \text{er}_V \ \& \ \langle a_1, b, c \rangle \text{e} \square^3_S (\langle a, b, c \rangle)$$

$$\langle a, b, c \rangle \text{er}_V \ \& \ c_1 \equiv_S c \xrightarrow{\quad} (\exists a_1 \equiv_S a, b_1 \equiv_S b) \langle a_1, b_1, c_1 \rangle \text{er}_V$$

L15b

r_Λ -re és r_I -re a bizonyítás ugyanigy megy.

$$\langle a, b \rangle \text{e} \neg_H \ \& \ a_1 \equiv_S a \xrightarrow{\quad} a e a \wedge_H b \ \& \ a_1 \equiv_S a \xrightarrow{\quad} a_1 e |a \wedge_H b| \xrightarrow{\quad}$$

L15c

$$\xrightarrow{\quad} (\exists a_2 e |a|, b_2 e |b|) a_1 e a_2 \wedge_H b_2 \xrightarrow{\quad} (\exists b_2 e |b|) a_1 \neg_H b_2$$

$$\text{Tétel 7: } a/ \ S_1 \subset S \xrightarrow{\quad} \overline{K}^2 \equiv_{S_1}, \langle \neg_S, H \rangle$$

$$b/ \ \overline{K}^2 \equiv_{S_1}, \langle \neg_S, H \rangle$$

Bizonyítás:

a/

$$\langle a, b \rangle \text{e} \neg_S \ \& \ S_1 \subset S$$

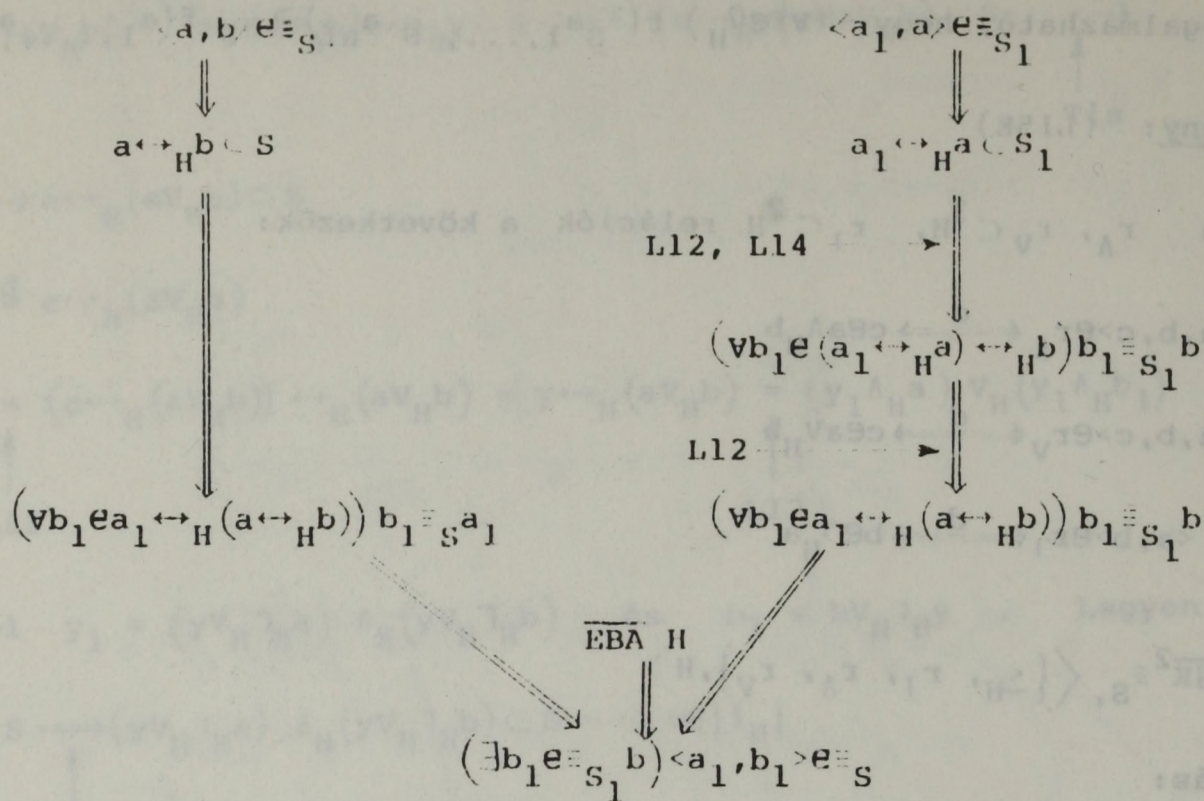
$$\langle a_1, a \rangle \text{e} \neg_{S_1} \ \& \ \langle b_1, b \rangle \text{e} \neg_{S_1}$$

T5d

T5a

$$\langle a_1, a \rangle \text{e} \neg_S \ \& \ \langle b_1, b \rangle \text{e} \neg_S$$

$$\langle a_1, b_1 \rangle \text{e} \neg_S$$



$$H/S \stackrel{d}{=} H/\equiv_S$$

Osztályozó részalgebra (\overline{ORA})

$$\overline{ORA}^2 \langle \Sigma, a, \pi B, \sigma \rangle, A \xleftrightarrow{d} \overline{RA}^2 \langle \Sigma, a, \pi B, \sigma \rangle, A \& (\exists \overline{EQ}^2 r, B) A = B/r \quad \times/$$

Tétel 8:

Legyen $\overline{ORA}^2 R_H, A$ és $\Lambda = H/r$. Jelöljük $|x|$ -el rx -et. Ekkor

$$(\forall f e \hat{\Omega}_H) |f(a_1, \dots, a_{af})| = f(|a_1|, \dots, |a_{af}|)$$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{c} f(a_1, \dots, a_{af}) \subset |f(a_1, \dots, a_{af})| \xrightarrow{\overline{ORA}^2 R_H, A} |f(a_1, \dots, a_{af})| = f(|a_1|, \dots, |a_{af}|) \\ \uparrow T1a \quad \uparrow \overline{RA}^2 R_H, A \end{array}$$

$\times/$

Itt értelemszerűen írhatunk A helyett $\langle \Sigma, a, A, \sigma \rangle$ -t is.

Következmény: $(T8K) \leq_H^\varepsilon = \Delta_H \& \overline{ORA}^2 R_{H,H/r} \implies \bar{K}^2 r, \langle \Omega_H |_H, H \rangle$

Megjegyezzük, hogy $\Omega_H |_H$ -t azért értelmezhattük úgy, mint H -ból H -ba menő függvények halmazát, mert megegyeztünk, hogy $\{a\}$ helyett gyakran a -t értünk.

Tétel 9: $\overline{ORA}^2 R_{H,A} \implies A \subset \mathcal{C}_H$.

Bizonyítás:

$$\begin{array}{ccc} x \in A \implies (\exists a) x = |a| & \implies & |a| \wedge_H |a| = |a| \\ \uparrow & & \uparrow \\ (\exists r) A = H/r & & L10, T8 \end{array}$$

V_H -ra a bizonyítás ugyanígy megy. ▲

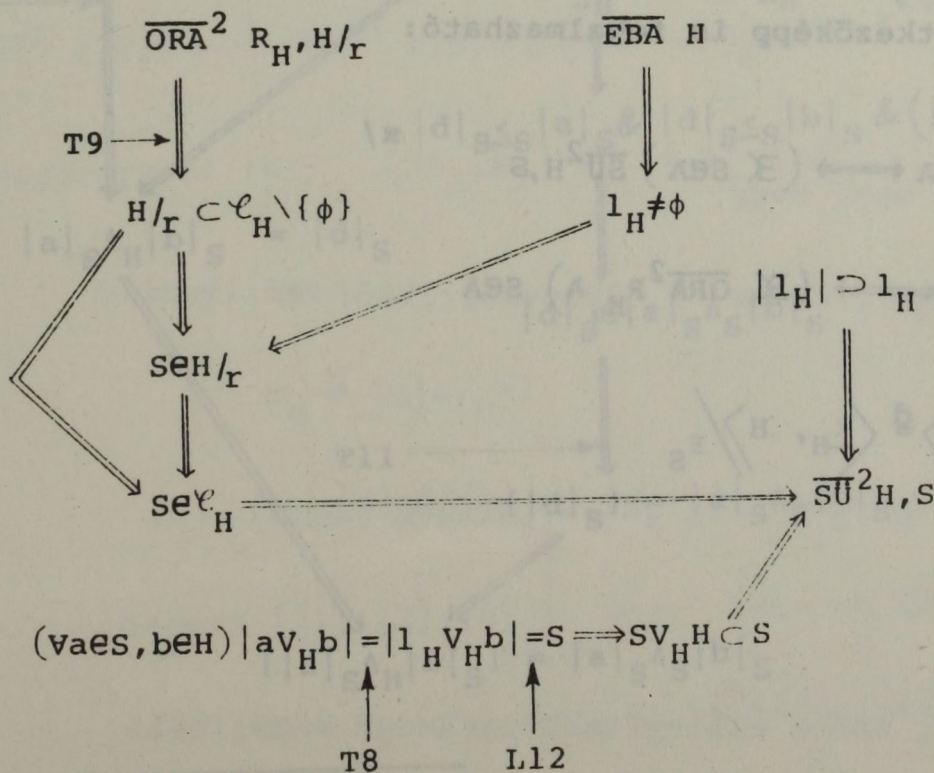
Most kimondunk egy tételt, mely szerint kölcsönösen egyértelmű a megfeleltetés az ORA -k és SU -k között.

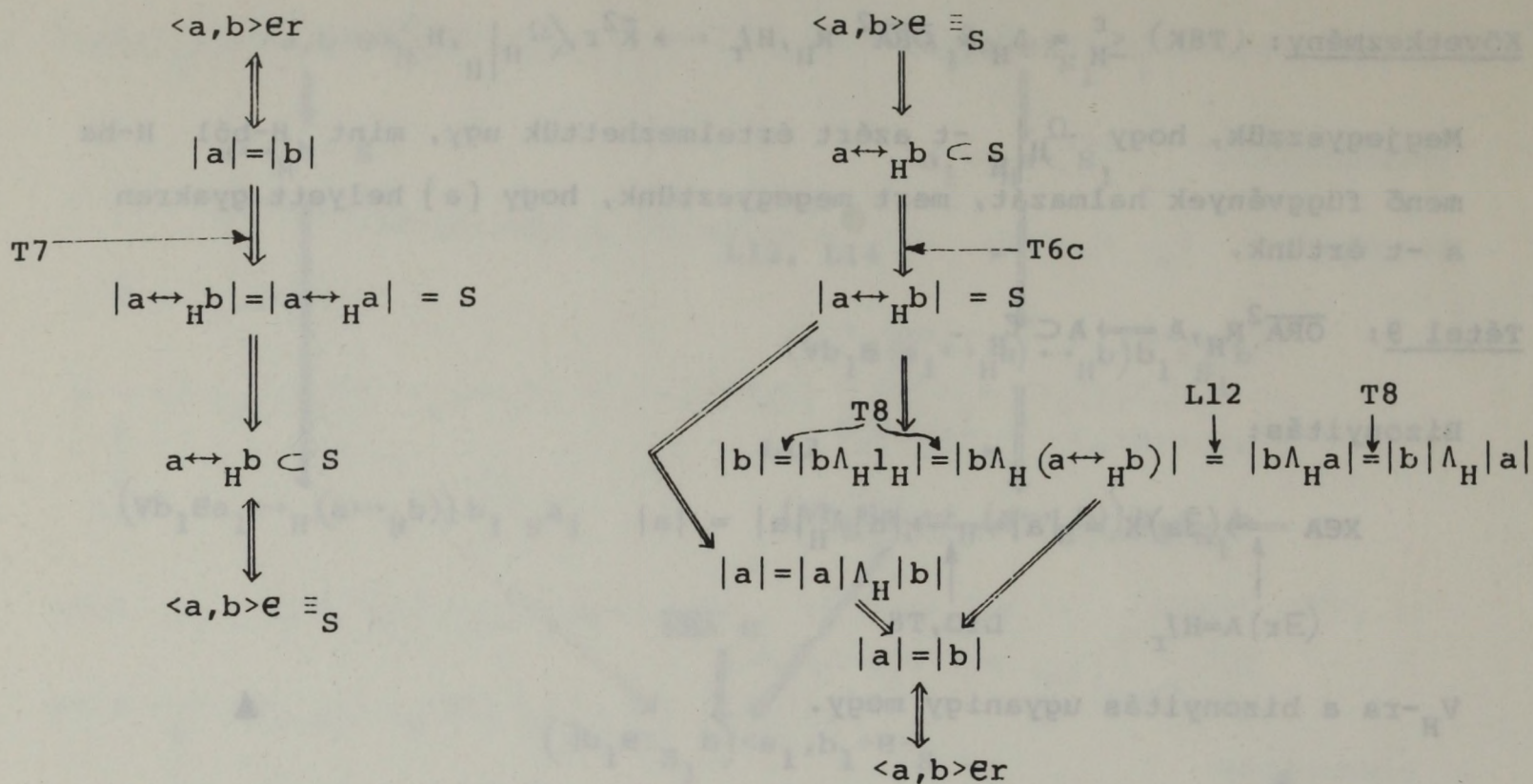
Tétel 10: $\overline{ORA}^2 R_{H,H/r} \iff \overline{SU}^2_{H,r} l_H \& r = \equiv_{r l_H}$

Bizonyítás:

Jelöljük ra -t $|a|$ -val és $|l_H|$ -t S -sel.

I. $\overline{ORA}^2 R_{H,H/r} \implies \overline{SU}^2_{H,S} \& r = \equiv_S$





II. $\overline{SU}^2_{H,S} \implies \overline{ORA}^2_{R_H}, H/\equiv_S$

$$\begin{array}{ccc} (\forall f \in \Omega_H) |f(a_1, \dots, a_{af})| = f(|a_1|, \dots, |a_{af}|) & \xrightarrow{\quad} & \overline{RA}^2_{R_H, H/S} \\ \uparrow & & \uparrow \\ & \text{L14, L15} & \overline{EBA} \ H, T9 \end{array}$$

Megjegyezzük, hogy T10 a következőképp is fogalmazható:

$$\overline{ORA}^2_{R_H, A} \iff (\exists \text{ sea}) \overline{SU}^2_{H,S} \quad \times/$$

$$\overline{SU}^2_{H,S} \iff (\exists \overline{ORA}^2_{R_H, A}) \text{ sea}$$

$$B_S^H \underline{\underline{d}} H/S \quad \left\langle \leq_{B_S^H}, B_S^H \right\rangle \underline{\underline{d}} \left\langle \leq_H, H \right\rangle \equiv_S$$

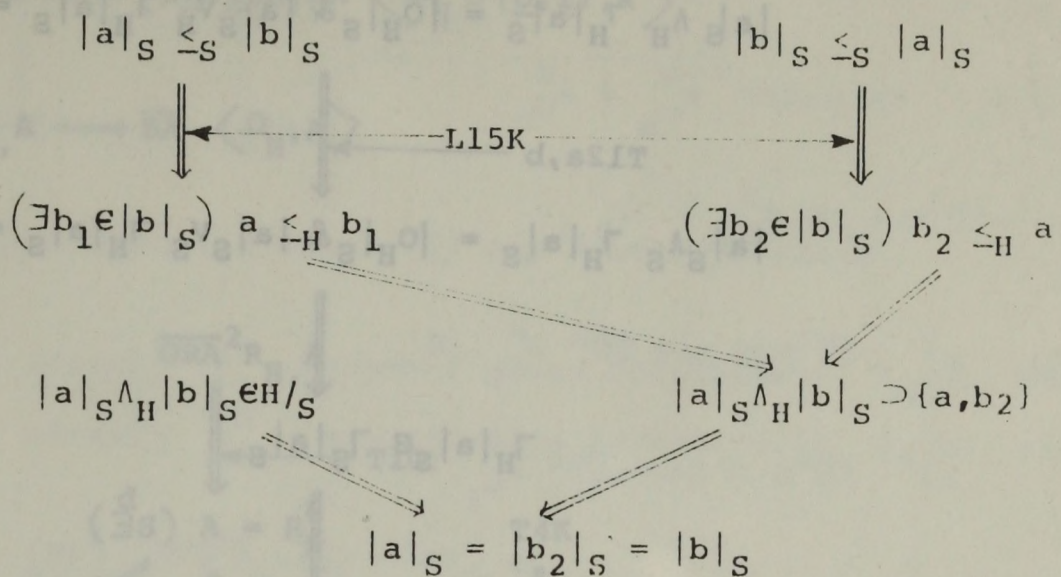
$$\leq_S \underline{\underline{d}} \leq_{B_S^H} \quad \Omega_S \underline{\underline{d}} \Omega_{B_S^H}$$

$$|x|_S \underline{\underline{d}} \underline{\underline{v}}_S x$$

$\times/$
 \exists jelentése: létezik és csak egy.

Tétel 11: $\leq_S^\varepsilon = \Delta_{B_S^H}$

Bizonyítás:

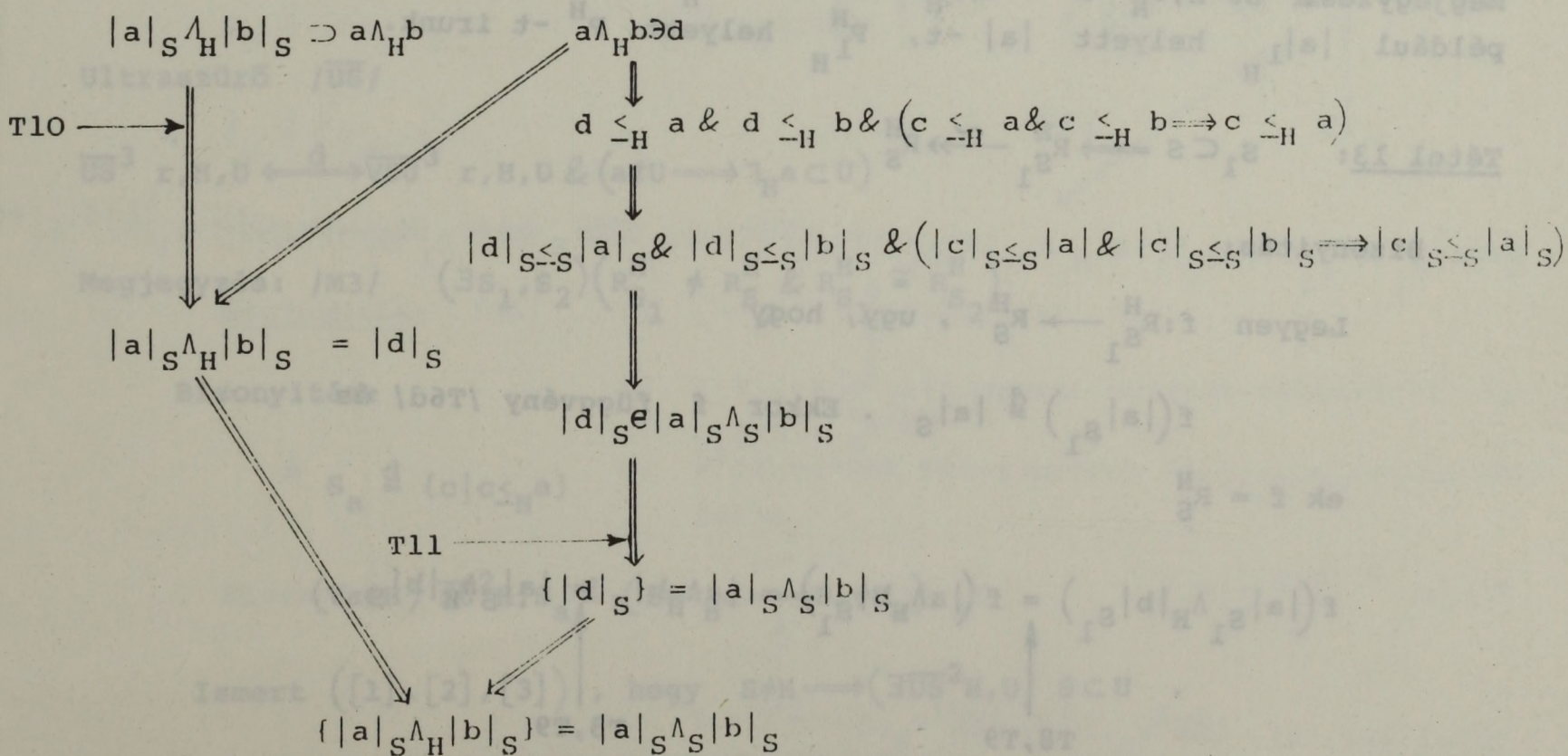


▲

Tétel 12: $\varphi : \langle \Omega_H, B_S^H \rangle \cong \langle \Omega_S, \tilde{\varphi} B_S^H \rangle$ x/

Megjegyzés: mivel φ -nak és Ω_H elemeinek értékkészlete tartalmazza B_S^H -t, ezen függvények megfelelő korlátozásai értendők a fenti formulában.

Bizonyítás:



x/

$\varphi x \stackrel{d}{=} \{x\}$. Láthatóan $\tilde{\varphi} A = \tilde{A}$

$\{|a|_S^V |b|_S\} = |a|_S^V |b|_S$ bizonyítása ugyanigy megy.

$$|a|_S \wedge_H \neg_H |a|_S = |0_H|_S \& |a|_S^V \neg_H |a|_S = |1_H|_S$$

$$\begin{array}{c} \Downarrow \\ \text{T12a,b} \longrightarrow \end{array}$$

$$|a|_S \wedge_S \neg_H |a|_S = |0_H|_S \& |a|_S^V \neg_H |a|_S = |1_H|_S$$

$$\Downarrow$$

$$\neg_H |a|_S \in \neg_S |a|_S$$

$$\begin{array}{c} \Downarrow \\ \text{T11} \longrightarrow \end{array}$$

$$\{\neg_H |a|_S\} = \neg_S |a|_S$$



$$R_S^H \triangleq \langle \Omega_H, B_S^H \rangle \quad P_S^H \triangleq \langle \Omega_H \cup \{S, \neg S\}, B_S^H \rangle$$

Megjegyzés: $\overline{SU}^2_H, 1_H$ $B^H = H/1_H$. Ha $S = 1_H$, akkor az S index elhagyható, például $|a|_{1_H}$ helyett $|a|$ -t, $P_{1_H}^H$ helyett P^H -t írunk.

Tétel 13: $S_1 \subset S \implies R_{S_1}^H \xrightarrow{\sim} R_S^H$

Bizonyítás:

Legyen $f: R_{S_1}^H \longrightarrow R_S^H$, úgy, hogy

$$f(|a|_{S_1}) \triangleq |a|_S. \text{ Ekkor } f \text{ függvény /T6d/ és}$$

$$\text{ek } f = R_S^H$$

$$f(|a|_{S_1} \wedge_H |b|_{S_1}) = f(|a \wedge_H b|_{S_1}) = |a \wedge_H b|_S = |a|_S \wedge_H |b|_S$$

↑
T8, T9

↑
T8, T9

f homomorf V_H -ra és \neg_H -ra is, ennek bizonyítása ugyanugy megy. Sőt

$$f(S_1) = f(|1_H|_{S_1}) \underset{\substack{\uparrow \\ \text{T6b,c}}}{=} |1_H|_S \underset{\substack{\uparrow \\ \text{T6b,c}}}{=} S$$

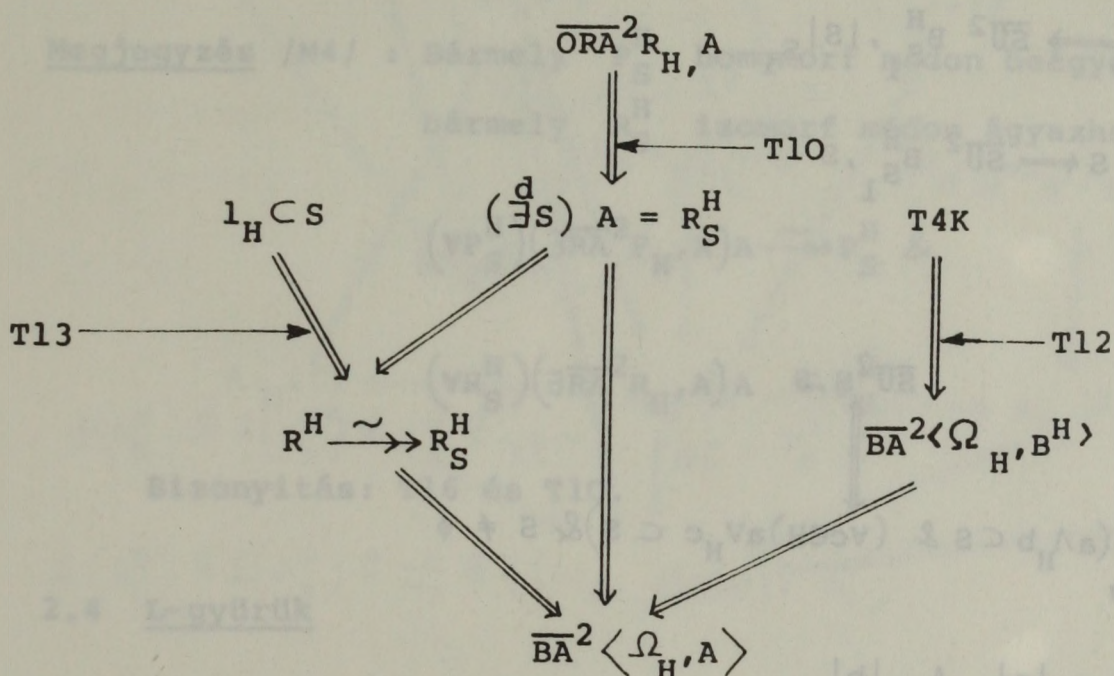


$$\mathcal{L}_{0,1} \stackrel{d}{=} \langle \{U, \cap, \setminus\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \rangle$$

$$\overline{BA} \langle \Omega_H, A \rangle \stackrel{d}{\longleftrightarrow} A \subset \pi H \ \& \ (\exists \underline{0}, \underline{1} \in A) \overline{BA} \langle \Omega_H \cup \{\underline{0}, \underline{1}\}, A \rangle$$

Tétel 14: $\overline{ORA}^2 R_H, A \implies \overline{BA} \langle \Omega_H, A \rangle$

Bizonyítás:



Ultraszűrő / \overline{US} /

$$\overline{US}^3 r, H, U \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \overline{VSU}^3 r, H, U \ \& \ (a \notin U \implies \neg_H a \subset U)$$

Megjegyzés: /M3/ $(\exists s_1, s_2) (R_{s_1}^H \neq R_{s_2}^H \ \& \ R_{s_1}^H \cong R_{s_2}^H)$

Bizonyítás:

$$s_a \stackrel{d}{=} \{c \mid c \leq_H a\}$$

$$(\forall a \in H) \ \overline{SU}^2_{H, s_a} \ \& \ (b \in \neg_H a \implies s_b \neq s_a)$$

Ismert $([1], [2], [3])$, hogy $s \neq H \implies (\exists \overline{US}^2_{H, U}) \ s \subset U$.

Jelöljünk U_a -val egy s_a -t tartalmazó ultraszűrőt.

Legyen $a \in \gamma_H^b$

$$U_a = U_b \implies U_a \supset \{a, b\} \implies U_a \supset a \wedge_H b \implies U_a \implies U_a \supset O_H \implies U_a = H$$

Igy $U_a \neq U_b$, és ezért $R_{U_a}^H \neq R_{U_b}^H$

$$\overline{US}^2_{H, U_a} \implies \overline{SU}^2_{H, U_a} \& R_{U_a}^H \cong \mathcal{L}_{0,1}$$

Tétel 15: a/ $\overline{SU}^2_{H, S} \implies \overline{SU}^2_{B_{S_1}^H, |S|_{S_1}}$

b/ $\overline{SU}^2_{H, U_S} \longleftarrow \overline{SU}^2_{B_{S_1}^H, S}$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{c} \overline{SU}^2_{H, S} \\ \updownarrow \\ (\forall a, b \in S) (a \wedge_H b \in S \& (\forall c \in H) a \vee_H c \in S) \& S \neq \emptyset \\ \swarrow \quad \searrow \\ |a \wedge_H b|_{S_1} = |a|_{S_1} \wedge_H |b|_{S_1} = |a|_{S_1} \wedge_{S_1} |b|_{S_1} \\ \uparrow \quad \quad \quad \uparrow \\ T8 \quad \quad \quad T12 \\ \swarrow \quad \searrow \\ (\forall |a|_{S_1} |b|_{S_1} e |S|_{S_1}) \left(|a|_{S_1} \wedge_{S_1} |b|_{S_1} \in |S|_{S_1} \& (\forall |c|_{S_1} e |H|_{S_1}) |a|_{S_1} \vee_{S_1} |c|_{S_1} \in |S|_{S_1} \right) \& |S|_{S_1} \neq \emptyset \\ \updownarrow \\ \overline{SU}^2_{B_{S_1}^H, |S|_{S_1}} \end{array}$$

$$H/S_{S_1} \stackrel{d}{=} (H/S)/|S_1|_S$$

Tétel 16: a/ $\overline{ORA}^2_{P_H, P^H} \& (\overline{ORA}^2_{P_H, A} \implies A = P^H)$

b/ $P^H/S \cong P_S^H$

Bizonyítás:

a/ $\overline{\text{ORA}}^2_{\text{P}^{\text{H}}, \text{P}^{\text{H}}} \text{ \& } \overline{\text{ORA}}^2_{\text{P}^{\text{H}}, \text{A}}$

\updownarrow L8K \downarrow 1_{H}eA

$\text{A} = \text{P}^{\text{H}}$

T10

b/ Ez a III. izomorfia tétel [1] egy speciális esete.

Megjegyzés /M4/ : Bármely P_S^H homomorf módon beágyazható P_H -ba, míg
bármely R_S^H izomorf módon ágyazható be R_H -ba, azaz

$$(\forall P_S^H)(\exists \overline{RA}^2 P_{H,A})A \xrightarrow{\sim} P_S^H \quad \&$$

$$(\forall R_S^H)(\exists \overline{RA}^2_{R_H, A})A \approx R_S^H$$

Bizonyítás: T16 és T10.

2.4 L-gyűrűk

$$\Theta_H \stackrel{d}{=} \{\leftrightarrow_{H'}, v_H\} \qquad \Theta_S^H \stackrel{d}{=} \Theta_H \cup \{s\}$$

$$J_H \equiv \langle \Theta_H, \pi_H \rangle$$

/Feltesszük, hogy \overline{EBA} és $\overline{SU}^2_{H,S}$ /

Megjegyzés: /M5/

a/ $\langle \leftrightarrow_{H, \pi H} \rangle$ félcsoport

b/ $\langle v_H, \pi_H \rangle$ félcsoport, melynek nullaeleme 1_H

c/ a fenti két félcsoportot disztributivitás köti össze.

Bizonyítás: a/ $(X \leftrightarrow_H Y) \leftrightarrow_H Z = X \leftrightarrow_H (Y \leftrightarrow_H Z)$

\uparrow
 L12

$$b/ \quad (XV_H Y) \cdot V_H Z = XV_H (YV_H Z)$$

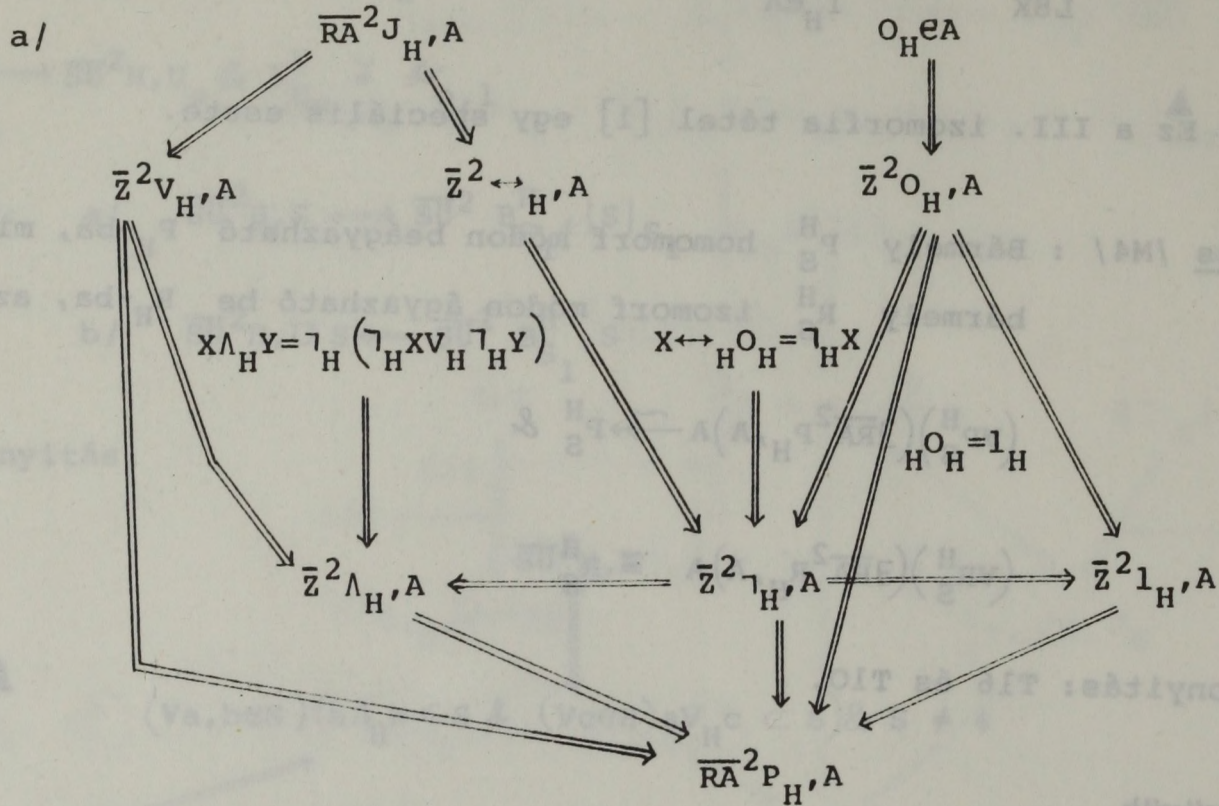
$$X \cdot v_H 1_H = 1_H$$

$$c/ \quad \text{XV}_H(Y \leftrightarrow_H Z) = (\text{XV}_H Y) \leftrightarrow_H (\text{XV}_H Z)$$

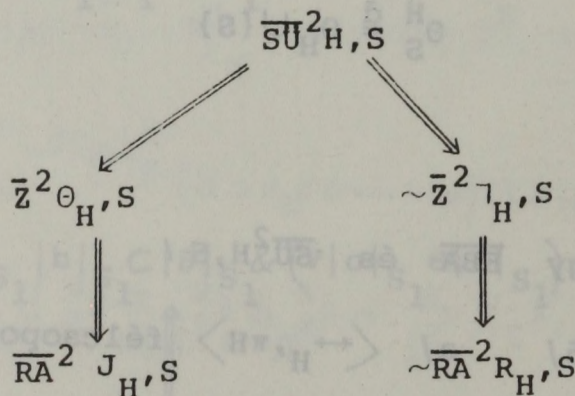
Tétel 17: a/ $O_H eA \ \& \ \overline{RA}^2 J_{H,A} \implies \overline{RA}^2 P_{H,A}$

b/ $\overline{RA}^2 J_{H,A} \implies \overline{RA}^2 R_{H,A}$

Bizonyítás:

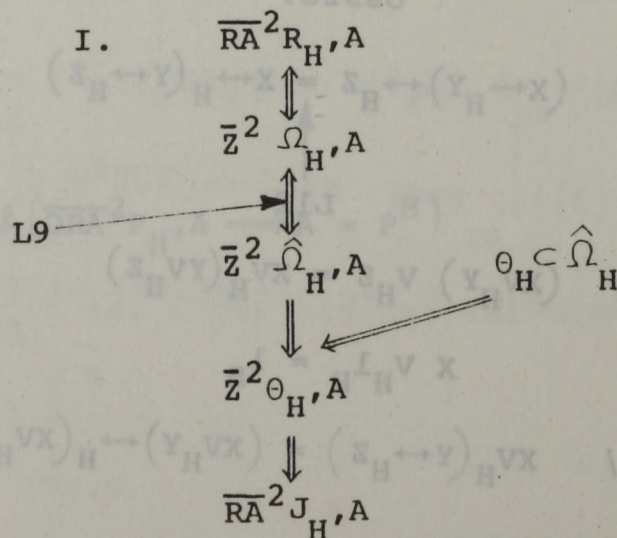


b/

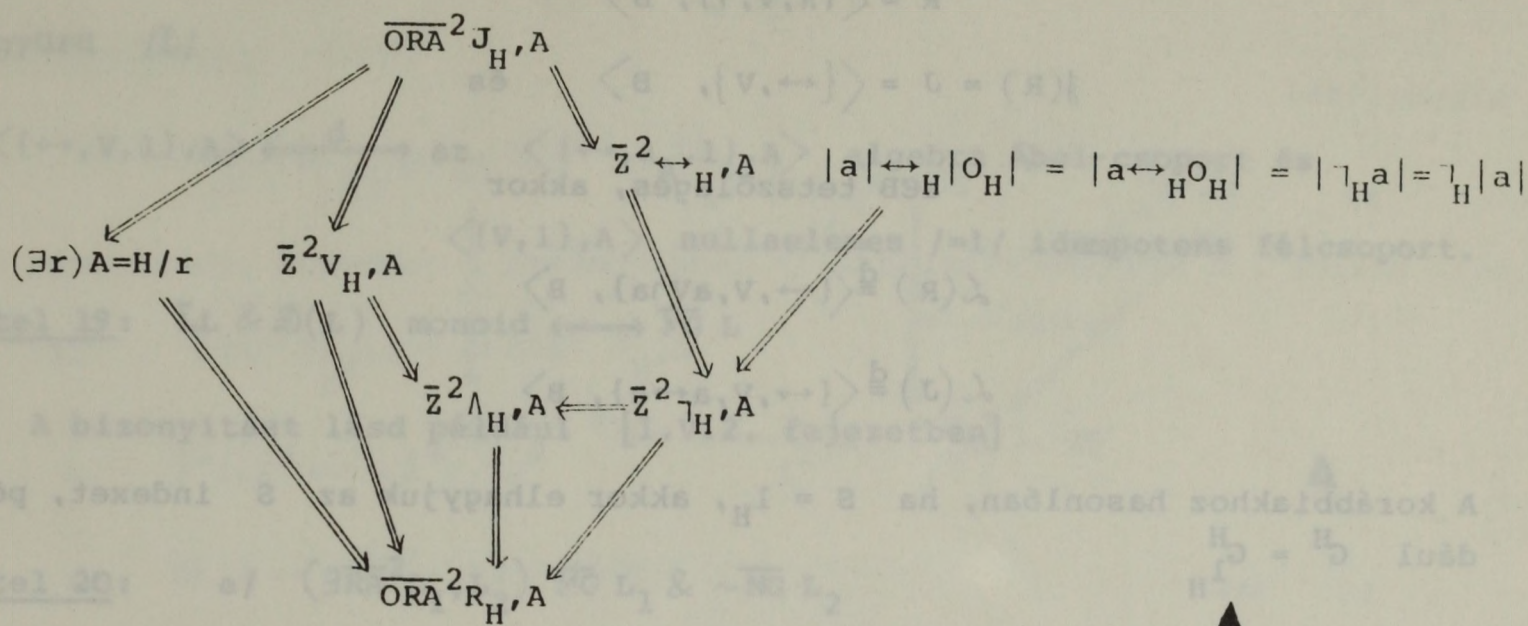


Tétel 18: $\overline{ORA}^2 J_{H,A} \iff \overline{ORA}^2 R_{H,A}$

Bizonyítás:



II. Legyen $\overline{ORA}^2 J_{H,A}$. Jelöljük $|x|$ -el A azon elemét, amely tartalmazza x -t, ha van ilyen.



$$J(R_S^H) \cong J(L_S^H) \cong J_S^H \cong \langle \{ \leftrightarrow_H, v_H \}, B_S^H \rangle$$

$$\mathcal{L}(R_S^H) \cong \mathcal{L}(J_S^H) \cong L_S^H \cong \langle \{ \leftrightarrow_H, v_H, s \}, B_S^H \rangle$$

$$G(L_S^H) \cong G_S^H \cong \langle \{ \leftrightarrow_H, \Delta_{B_S^H}, s \}, B_S^H \rangle$$

$$D(L_S^H) \cong D_S^H \cong \langle \{ v_H, s \}, B_S^H \rangle$$

- Megjegyzés: /M6/:
- a/ L_S^H gyűrű
 - b/ G_S^H 2-karakterisztikájú Ábel-csoport $\times/$
 - c/ D_S^H nullaelemes félcsoport, melyben van egységelem is.

Bizonyítás: A fenti algebraosztályokat definiáló egyenletek teljesülnek T14 miatt.

$\times/$ Egy $\langle \{., -, 1\}, A \rangle$ csoport 2-karakterisztikájú, ha $(\forall a \in A) a \cdot a = 1$

Megjegyezzük, hogy az \mathcal{L} függvény értelmezve van bármely Boole-algebrára, vagy bármely kétműveletes 2-karakterisztikájú algebrára, mert ha

$$R = \langle \{\wedge, \vee, \neg\}, B \rangle$$

$$\mathcal{J}(R) = J = \langle \{\leftrightarrow, \vee\}, B \rangle \quad \text{és}$$

$a \in B$ tetszőleges, akkor

$$\mathcal{L}(R) \stackrel{d}{=} \langle \{\leftrightarrow, \vee, a \vee \neg a\}, B \rangle$$

$$\mathcal{L}(J) \stackrel{d}{=} \langle \{\leftrightarrow, \vee, a \leftrightarrow a\}, B \rangle$$

A korábbiakhoz hasonlóan, ha $S = 1_H$, akkor elhagyjuk az S indexet, például $G^H = G_{1_H}^H$

$$\overline{BA} R \implies J^R = \mathcal{J}(R) \quad \text{következik a definíciókból.}$$

MG-gyűrű $/\overline{MG}/$

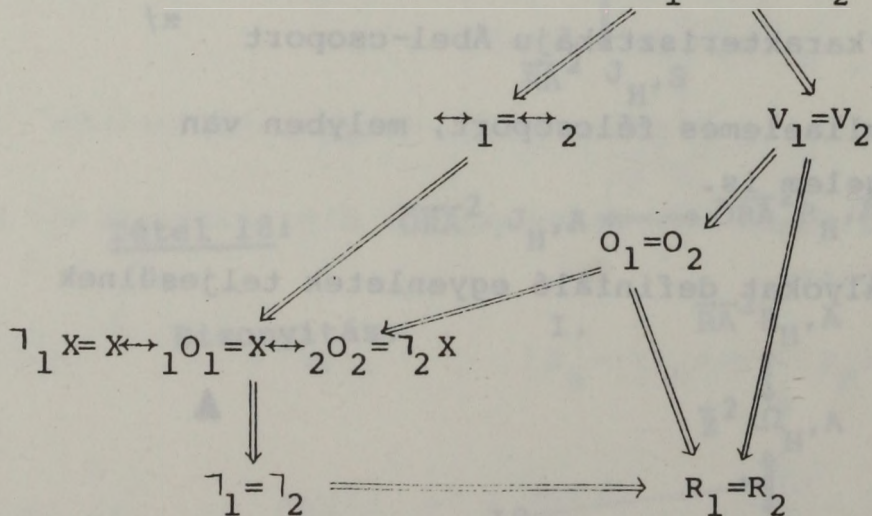
$$\overline{MG} L \stackrel{d}{\longleftrightarrow} (\exists \overline{BA} R) L = \mathcal{L}(R)$$

Lemma 16: $\overline{MG} L \iff (\exists \overline{BA} R) L = \mathcal{L}(R)$

Bizonyítás:

Legyen $R_i = \langle \{V_i, \wedge_i, \neg_i, O_i, 1_i\}, B \rangle \quad i=1,2,$

$$\langle \{\leftrightarrow, \vee\}, B \rangle = \mathcal{L}(R_1) = \mathcal{L}(R_2)$$



T18-ből és a definícióból következik, hogy J_H minden ORA-ja MG-gyűrű.

/Pontosabban minden L_S^H MG-gyűrű./

$$B(L) = B \xleftrightarrow{d} L = \mathcal{L}(B), \text{ azaz } B = \mathcal{L}^{-1}$$

Látható, hogy $\text{et}(B) = \{L | \overline{MG} L\}$

L -gyűrű $/\bar{L}/$

$\bar{L} \langle \{\leftrightarrow, V, 1\}, A \rangle \xleftrightarrow{d}$ az $\langle \{\leftrightarrow, \Delta_A, 1\}, A \rangle$ algebra Ábel-csoport és $\langle \{V, 1\}, A \rangle$ nullaelemes $/=1/$ idempotens félcsoporth.

Tétel 19: $\bar{L}L \& \mathcal{D}(L)$ monoid $\iff \overline{MG} L$

A bizonyítást lásd például [1.V.2. fejezetben]



Tétel 20: a/ $(\exists \overline{RA}^2 L_1, L_2) \overline{MG} L_1 \& \sim \overline{MG} L_2$

b/ $\overline{MG} L_1 \& L_1 \xrightarrow{\sim} L_2 \implies \overline{MG} L_2$

c/ $\bar{L}L_1 \& \overline{RA}^2 L_1, L_2 \implies \bar{L}L_2$

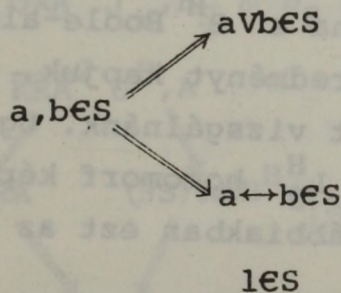
d/ $\bar{L}L_1 \& L_1 \xrightarrow{\sim} L_2 \implies \bar{L}L_2$

Bizonyítás: A részalgebra viszony nem tartja meg a monoidságát, mint tulajdonságot, a homomorf kép viszont igen. Az Ábel-csoportok és nullaelemes félcsoporthok zártak részalgebra- és homomorf kép-képzésre.



Tétel 21: $\overline{BA} R \& \overline{SU}^2 R, S \implies \overline{RA}^2 \mathcal{L}(R), S$

Bizonyítás:



Tétel 22: a/ $\overline{RA}^2 J_H, |S|_{S_1}$

b/ $S_1 = S_2 \iff |S_1| = |S_2|$

$$c/ \quad s_3 = \bigcap \{s \mid \overline{SU}^2 H, s \text{ \& } s \supset s_1 \cup s_2\} \implies U: H/s_3 = H/s_1/s_2$$

$$\text{másszóval: } \tilde{U}(H/s_1/s_2) = H/s_3$$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{ccccc} a/ & \overline{BA} \quad R_{S_1}^H & \overline{SU}^2 \quad R_{S_1}^H, |s|_{s_1} & & \overline{RA}^2 \quad J_H, \mathcal{L}(R_{S_1}^H) \\ & \searrow \text{T21} \quad \downarrow & \downarrow & & \downarrow \\ & \overline{RA}^2 \mathcal{L}(R_{S_1}^H), |s|_{s_1} & \implies & \overline{RA}^2 \quad J_H, |s|_{s_1} \end{array}$$

b/ M2b

$$\begin{array}{ccc} c/ & s_3 \supset s_1 \cup s_2 & a \in U|s_1|s_2 \\ & \downarrow & \downarrow \\ & \equiv s_3 \supset \equiv s_1 \cup \equiv s_2 & (\exists a_1 \in s_1) a_1 \equiv s_2 a \\ & \searrow & \swarrow \\ & a \in s_3 & \\ & \uparrow \text{T15b} & \\ & s_3 \supset U|s_1|s_2 \implies s = U|s_1|s_2 & \end{array}$$

Mivel $1_H \subset S$, a fenti tétel értelmében, ha a B^H Boole-algebra szűrőit és a $J_{|S|}^{BH}$ gyűrűket vizsgáljuk, ugyanazt az eredményt kapjuk, mint ha a H elő-Boole-algebra szűrőit és a J_S^H gyűrűket vizsgálnánk. Ugyanezt az eredményt kapjuk akkor is, ha az L^H gyűrűnek az L_S^H homomorf képeit vizsgáljuk. Az ebből származó egyszerűsödés miatt a továbbiakban ezt az utat választjuk.

Kongruens részalgebra $/\overline{KRA}/$

Legyen $\mathcal{U} = \langle E, A \rangle$, $\mathcal{L} = \langle E, B \rangle$

$$\overline{KRA}^2 \mathcal{U}, T \xleftrightarrow{d} (\exists \bar{K}^2 r, A) \text{ T} \in A/r \text{ \& } \overline{RA}^2 \mathcal{U}, T$$

$$\overline{KRA}^2 \mathcal{U}, \mathcal{B} \xleftrightarrow{d} \overline{KRA}^2 \mathcal{U}, B$$

Megjegyezzük, hogy az \mathcal{U} algebra T KRA-it $\langle E, T \rangle$ algebrának is tekinthetjük.

Következmények: /T22K/

$$a/ \quad \overline{ORA}^2 J_{B^H, A} \iff \overline{ORA}^2 J_H, \tilde{U}_A$$

Az egyszerűség kedvéért a továbbiakban \tilde{U} A helyett gyakran A-t fogunk írni.

$$\text{így:} \quad \overline{ORA}^2 J_{B^H, A} \iff \overline{ORA}^2 J_H, A$$

$$b/ \quad \bar{K}^2_{r, R^H} \iff \bar{K}^2_{r, J^H}$$

$$c/ \quad \overline{BA} R \implies [\bar{K}^2_{r, R} \iff \bar{K}^2_{r, \mathcal{L}(R)}]$$

$$d/ \quad \bar{K}^2 \equiv |S|, J^H$$

$$e/ \quad \overline{SU}^2_{B^H, A} \iff \overline{KRA}^2 J^H, A \iff \overline{ORA}^2 J_H, J^H_{UA}$$

másszóval J^H_S -k a J^H faktoralgebrái az S KRA-k szerint,

azaz $J^H_S = J^H / S$ új értelmezést nyert.

Bizonyítás:

$$a/ \quad T22$$

$$b/ \quad \bar{K}^2_{r, R^H} \iff \overline{ORA}^2 R_{H, B^H} / r \iff \overline{ORA}^2 J_{H, B^H} / r \iff \bar{K}^2_{r, J^H}$$

$$c/ \quad T22Ka$$

$$d/ \quad \overline{ORA}^2 J_{H, B^H_S} \& B^H_S = B^H / \equiv |S|$$

$$e/ \quad \begin{array}{ccc} \overline{KRA}^2 J^H, A & & \\ \swarrow \quad \searrow & & \\ 1_H \in A & & (\exists S) A \in B^H / |S| \end{array}$$

$$\begin{array}{ccccccc} \overline{SU}^2_{B^H, A} & \implies & \overline{ORA}^2 R_{H, B^H} / A & \xrightarrow{T18} & \overline{ORA}^2 J_H, J^H_{UA} & \implies & \overline{SU}^2_{H, UA} \\ & & & & & & \downarrow \\ & & & & & & \overline{SU}^2_{B^H, A} \\ & & & & & & \downarrow \\ & & & & & & \overline{KRA}^2 J^H, A \end{array}$$



Tétel 23: a/ $\bar{L}L \implies (\forall \bar{K}RA^2L, S) (\exists \bar{K}^2r, L) \text{ seL/r}$

b/ $\bar{L}L \implies (\forall \bar{K}^2r, L) (\exists \bar{K}RA^2L, S) \text{ seL/r}$

Bizonyítás:

a/ $\bar{L}L \& \bar{K}RA^2L, S$

\Downarrow
S normálosztója G(L)-nek

\Downarrow
 $(\exists \bar{K}^2r, L) \text{ seL/r}$

b/ $\bar{L}L \& \bar{K}^2r, L$

$(\exists S) S \text{ normálosztója G(L)-nek és seL/r}$

$(\exists \bar{K}RA^2L, S) \text{ seL/r}$



T23 azt jelenti, hogy L algebrákon KRA és K egyazon tulajdonság két aspektusa.

Szűrőlánc ($\bar{S}L$)

$$\bar{S}L^2H, \langle s_1, \dots, s_n \rangle \xleftrightarrow{d} s_1 \supset \dots \supset s_n$$

Szűrőlánc finomítása ($\bar{F}I$)

$$\bar{F}I^2 \langle s_1^1, \dots, s_n^1 \rangle, \langle s_1^2, \dots, s_m^2 \rangle \xleftrightarrow{d} (\exists \text{ kölcsönösen egyértelmű monoton } h: [1, n] \rightarrow [1, m])^*$$

$$(\forall i \in [1, n]) s_i^1 = s_{h(i)}^2 \& s_n^1 = s_m^2 \&$$

$$\& \bar{S}L^2H, \langle s_1^1, \dots, s_n^1 \rangle \& \bar{S}U^2H, \langle s_1^2, \dots, s_m^2 \rangle$$

* /

$$h \text{ monoton} \xleftrightarrow{d} (i \leq j \implies h(i) \leq h(j))$$

Szűrőláncok izomorfiája

Legyen $\overline{SL}^2_H, \langle s_1^1, \dots, s_n^1 \rangle$ és $\overline{SL}^2_H, \langle s_1^2, \dots, s_n^2 \rangle$. Ekkor

$$\langle s_1^1, \dots, s_n^1 \rangle \cong \langle s_1^2, \dots, s_n^2 \rangle \iff (\exists h: [1, n] \rightarrow [1, n]) (\forall i \in [1, n]) s_i^1 / s_{i+1}^1 \cong s_{h(i)}^2 / s_{h(i)+1}^2$$

Az izomorfia értelmezésénél az s_i^j -ket $(i \in [1, 2], j \in [1, 2])$ a J^H rész-algebráinak tekintjük.

Tétel 24: /Finomítási tétel/

$$s_n^1 = s_m^2 \implies / \text{van közös izomorf finomítása } \langle s_1^1, \dots, s_n^1 \rangle \text{-nek és } \langle s_1^2, \dots, s_m^2 \rangle \text{-nek} /$$

Bizonyítás:

lásd [1]-ben II.6.8. és II.6.11. tételeket. ▲

Következmény: /T24K/

$$\overline{BA} B \& B \rightsquigarrow C \implies / a B \rightsquigarrow B_1^1 \rightsquigarrow \dots \rightsquigarrow C \text{ és } a B \rightsquigarrow B_1^2 \rightsquigarrow \dots \rightsquigarrow C \text{ láncoknak van közös finomítása} /$$

Bizonyítás:

$$B \rightsquigarrow B_1 \implies (\exists \overline{SU}^2_{B,S}) B_1 \cong B/S$$

$$a \leq_S b \iff a \rightarrow_H b \in S, \text{ ahol } \rightarrow_H \in \hat{\Omega}, \text{ úgy, hogy}$$

$$a \rightarrow_H b \stackrel{d}{=} b \vee_H \neg_H a$$

Lemma 17: $\overline{ER}^2 \leq_{S,H}$

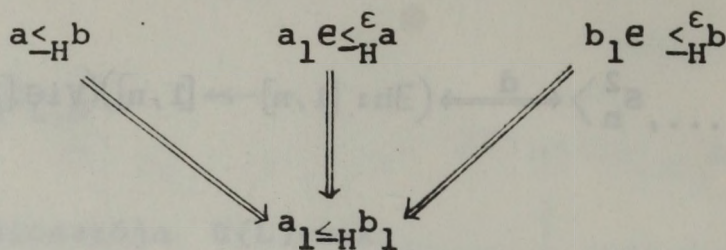
Bizonyítás: 1/ $a \leq_S a (\iff 1_H \in S)$

$$2/ a \leq_S b \& b \leq_S c \implies a \leq_S c \quad (\iff (a \rightarrow_H b) \wedge_H (b \rightarrow_H c) \leq a \rightarrow_H c)$$

▲

Lemma 18: $\overline{VK}^2 \leq_H^\epsilon \langle \leq_{-H}, H \rangle$

Bizonyítás:



Lemma 19: $\leq_S^\epsilon = \equiv_S$

Bizonyítás:

$$a \leftrightarrow_H b \text{ es } \iff (a \rightarrow_H b) \wedge_H (b \rightarrow_H a) \text{ es } \iff (a \rightarrow_H b \text{ es } \& b \rightarrow_H a \text{ es})$$

$T_S \stackrel{d}{=} \langle \leq_S, H \rangle$

Tétel 25: $R^{TS} = R_S^H$ (pontosabban: $\tilde{U}(R_S^H) = R^{TS}$)

Bizonyítás:

$$\begin{array}{c} \equiv_S = \equiv_{T_S} \\ \uparrow \\ L19 \end{array}$$

Következmény: /T25K/ a/ $\{s | \overline{SU}^2 H, s\} \supset \{\overline{SU}^2 T_{S_1}, s\}$

b/ $\overline{ORA}^2 T_{S,B} \implies \overline{ORA}^2 H, B$

Bizonyítás:

- a/ T15
- b/ T25Ka

Megjegyzés: /M7/ H valamely szűrője kiválasztja H ORA-inak, szűrőinek, zárt halmazainak, stb. egy-egy részhalmazát.

Tétel 26: Legyen $H \supset H_1$. Ekkor

$$\overline{RA}^2_{R_H, R_{H_1}} \longleftrightarrow \overline{RA}^2_{R^H, R^{H_1}}$$

Bizonyítás:

I. $\overline{RA}^2_{R_H, R_{H_1}} \& H \supset H_1$

$$\begin{array}{ccc} x \in R^{H_1} & & x \in R^H \\ \Downarrow & \swarrow & \Uparrow \\ (\exists a \in H_1) a \wedge_{H_1} a = x & \longleftrightarrow & (\exists a \in H) a \wedge_H a = x \end{array}$$

$$x, y \in R^{H_1} \longrightarrow x \wedge_{H_1} y = x \wedge_H y \in R^{H_1}$$

V-ra és \neg -re ugyanigy megy a bizonyítás.

II. $\overline{RA}^2_{R^H, R^{H_1}}$

$$\begin{aligned} x \wedge_{H_1} y &= \bigcup \{x \wedge_{H_1} y \mid x \in R \cap B^{H_1}, y \in R \cap B^{H_1}\} \\ &= \bigcup \{x \wedge_H y \mid x \in R \cap B^H, y \in R \cap B^H\} = x \wedge_H y \end{aligned}$$

V-ra és \neg -re ugyanigy megy a bizonyítás.



3. PREDIKÁTUMKALKULUS ÉS MODELLTÉR

3.1 Definíciók

A változó-jelek halmaza: $Z \stackrel{d}{=} \{x_i | i \in \omega\}$

Az n -változós relációjelek halmaza: R_n

Az n -argumentumu műveletjelek halmaza: K_n

Az R_n és K_n halmazok tetszőleges, de rögzített jelhalmazok.

Kikötés: $\neq \in R_2$, azaz az egyenlőségjel mindig szerepel a kétváltozós relációjelek között.

$$R \stackrel{d}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} R_i \quad K \stackrel{d}{=} \bigcup_{i=0}^{\infty} K_i$$

A kifejezések: $T \stackrel{d}{=} T(K) \stackrel{d}{=} W_K(Z)$

A primformulák: $P \stackrel{d}{=} P(R, K) \stackrel{d}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} R_i \times {}^i T$

A mondattani jelek: $L \stackrel{d}{=} \{\wedge, \neg, c_i, d_{ij} | i, j \in \omega\}$

A formulák: $F \stackrel{d}{=} F(R, K) \stackrel{d}{=} W_L(P)$

A $\{Z, L, R_i, K_i, K_0 | i \in \omega\}$ halmaz elemeinek diszjunktaknak kell lenniük. A definiált halmazok elemeire a továbbiakban az alábbi jelöléssel fogunk hivatkozni:

$$\rho_i \in R_i ; \quad \kappa_i \in K_i ; \quad \tau \in T ; \quad \chi, \varphi, \psi \in F ; \quad \Sigma \subset F$$

A levezetett mondattani jelek: $\{V, \rightarrow, \leftrightarrow, \supset_i, 1, 0\}$, az alábbi definíciókkal:

$$\varphi V \psi \stackrel{d}{=} (\neg \varphi \wedge \neg \psi) \quad \varphi \leftrightarrow \psi \stackrel{d}{=} (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$$

$$\varphi \rightarrow \psi \stackrel{d}{=} \neg \varphi V \psi \quad \supset_i \varphi \stackrel{d}{=} \neg c_i \neg \varphi$$

$$1 \stackrel{d}{=} d_{11} \quad 0 \stackrel{d}{=} \neg 1$$

Azért, hogy az általunk használt nyelvet megkülönböztessük a vizsgálat tárgyát képező nyelvtől ($W_L(P)$), használjuk a következő mondattani jeleket:

$\&, \forall, \sim, \implies, \iff, \exists x_i, \forall x_i$. Ezek rendre megfelelnek a tárgynyelv $\wedge, V, \neg, \rightarrow, \leftrightarrow, c_i, \supset_i$ mondattani jeleinek.

Egy formula szabadváltozóinak halmazát előállító v függvény:

$$v:F \longrightarrow \pi V$$

$$v \stackrel{d}{=} \text{ext}(W_L(P), \langle L, a, \pi Z, \sigma \rangle)k, \text{ ahol}$$

σ :

$$\sigma(\neg) \stackrel{d}{=} \Delta_{\pi V}, \quad \sigma(\wedge) \stackrel{d}{=} \cup, \quad \sigma(c_i) \stackrel{d}{=} \setminus x_i \quad x/ \quad \sigma(d_{ij}) \stackrel{d}{=} \{x_i, x_j\},$$

és

$$k:P \longrightarrow \pi Z$$

$$k(\rho_n \tau_1 \dots \tau_n) \stackrel{d}{=} r\tau_1 \cup \dots \cup r\tau_n, \text{ ahol}$$

$$r:T \longrightarrow \pi Z$$

$$r \stackrel{d}{=} \text{ext}(W_K(Z), \langle K, a, \pi Z, p \rangle) \Delta_Z, \text{ ahol}$$

p :

$$p\kappa_n(A_1, \dots, A_n) \stackrel{d}{=} A_1 \cup \dots \cup A_n$$

$$\text{Az állítások: } A \stackrel{d}{=} A(R, K) \stackrel{d}{=} \{\varphi \mid v\varphi = \phi\}$$

A nyelv interpretációja

Interpretáció: $I \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M_I, \sigma_I \rangle$ algebrai rendszer.

$$\text{Kikötés: } \sigma_I(\pm) = \Delta_{M_I}$$

Egy $I = \langle R, K, a, M_I, \sigma_I \rangle$ algebrai rendszert az $F(R, K)$ szintaxis egy interpretációjának nevezzük, ha teljesíti a fenti kikötést.

Kiértékelés:

Legyen $s: Z \longrightarrow M_I$. Ekkor

$$k(I, s): \langle \Gamma, a, F, \sigma_W \rangle \xrightarrow{\sim} \mathcal{L}_{O1}$$

$x/$

$$\setminus x_i : \pi Z \longrightarrow \pi Z, \text{ úgy, hogy } \setminus x_i(A) \stackrel{d}{=} A \setminus \{x_i\}$$

A $k(I, s)$ függvényt, melynek segítségével az interpretáció igazságértéket rendel a szintaxis elemeihez, kiértékelésnek nevezzük. Ahhoz, hogy a $k(I, s)$ függvény a nyitott formulákhoz is igazságértéket tudjon rendelni, szükséges valamilyen $s: Z \rightarrow M_I$ függvényt is megadni. /Ez a változójeleket értékeli ki./

$$\downarrow \stackrel{d}{=} \phi, \quad \uparrow \stackrel{d}{=} \{\phi\}, \quad B_O \stackrel{d}{=} \{\downarrow, \uparrow\}, \quad \leq_{B_O} \stackrel{d}{=} (B_O \times B_O) \setminus \{<\downarrow, \downarrow>\}$$

Legyen

$$g(I, s): T \rightarrow M_I$$

$$g(I, s) \stackrel{d}{=} \text{ext}(W_K(Z), <K, a, M_I, \sigma_I>)s$$

most

$$k(I, s)(\rho_n \tau_1, \dots, \tau_n) = \uparrow \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \bigwedge_n g(I, s)(\tau_1, \dots, \tau_n) \in \sigma_I \rho_n$$

$$k(I, s) d_{ij} = \uparrow \stackrel{d}{\longleftrightarrow} s x_i = s x_j$$

$$k(I, s) c_i \varphi \stackrel{d}{=} \sup_{\leq_{B_O}} \{k(I, s(a/x_i))\varphi \mid a \in M_I\} \quad \times/$$

$$k(I, s) \neg \varphi \stackrel{d}{=} \neg_{B_O} k(I, s)\varphi$$

$$k(I, s) \varphi \wedge \psi \stackrel{d}{=} k(I, s)\varphi \wedge_{B_O} k(I, s)\psi$$

$$\text{Modelltér: } M \stackrel{d}{=} M(R, K) \stackrel{d}{=} \{<R, K, a, A, \sigma> \mid \sigma(\pm) = \Delta_A\}$$

A továbbiakban a következő jelöléseket fogjuk használni:

$$N \subset M; \quad I \in M$$

Legyen $\models \subset M \times F$, úgy, hogy

$$<I, \varphi> \in \models \stackrel{d}{\longleftrightarrow} (\forall s) k(I, s)\varphi = \uparrow$$

$$N \models \Sigma \stackrel{d}{\longleftrightarrow} N \times \Sigma \subset \models, \text{ a relációjelek szokásos infix írásmódjának}$$

általánosításával. $\times \times /$

Ha $N \models \Sigma$, akkor azt mondjuk, hogy N -ben érvényes a Σ .

$\times /$

$$s(a/x_i) \stackrel{d}{=} s \Big|_{Z \setminus \{x_i\}} \cup \{<x_i, a>\}$$

$\times \times /$

A $+ab$ kifejezés infix alakja $(a+b)$.

Mint ismeretes /lásd például [1]/, \models Galois-kapcsolatot definiál

πM és $\pi \Sigma$ között, a következő módon:

$$N^* \stackrel{d}{=} \bigcap \nabla N$$

$$\Sigma^* = \bigcap \nabla^{-1} \Sigma$$

A \models jel infix alakjának kiterjesztése:

$$\Sigma \models \Sigma_1 \stackrel{d}{\iff} \Sigma^{**} \supset \Sigma_1^{**}$$

Ha $\Sigma \models \Sigma_1$, akkor azt mondjuk, hogy Σ -nak szemantikai következménye Σ_1 .

$$\mathcal{C}_N \stackrel{d}{=} \{N \mid N^{**} = N\}$$

$$\mathcal{C}_\Sigma \stackrel{d}{=} \{\Sigma \mid \Sigma^{**} = \Sigma\}$$

\mathcal{C}_N a zárt modellosztályok, \mathcal{C}_Σ a zárt formulahalmazok /másszóval elméletek/ osztálya.

Megjegyezzük, hogy a kompaktsági tétel /lásd T37/ kimondja, hogy $\overline{AZR} \in \mathcal{C}_\Sigma$.

Nevezetes interpretációk:

$$I_T \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, T, \sigma_T \rangle, \text{ ahol}$$

$$\sigma_T \stackrel{d}{=} \sigma_W \cup \sigma_R, \text{ és}$$

$$(\forall r \in R \setminus \{\pm\}) \sigma_R(r) \stackrel{d}{=} \phi, \quad \sigma_R(\pm) \stackrel{d}{=} \Delta_T$$

Teljesen invariáns kongruencia $/\overline{TI}/$

$$\overline{TI}^2_r, \mathcal{U} \stackrel{d}{\iff} \bar{K}^2_r, \mathcal{U} \ \& \ (\forall h: \mathcal{U} \rightsquigarrow \mathcal{U}) \bigwedge_{h(r) \in r} \dots$$

$$\approx_\Sigma \stackrel{d}{=} \{ \langle \tau_1, \tau_2 \rangle \mid \tau_1 \neq \tau_2 \in \Sigma^{**} \}$$

$$\text{Legyen } E \subset \{\pm\} \times {}^2T$$

Tétel 27: a/ $\overline{\exists K}^2 \approx_{\Sigma}, I_T$

b/ $I_T / \approx_E \in E^*$

c/ $\approx_E = \bigcap \{r \mid (\tau_1 \neq \tau_2 \in E \implies \langle \tau_1, \tau_2 \rangle \in r) \& \overline{TI}^2_{r,T}\}$

d/ $\approx_E = \bigcap \{r \mid T/r \in E^*\}$

Bizonyítás:

a/ $\overline{K}^2 \approx_{\Sigma}, I_T$ bizonyítása megtalálható [1.IV.1.2]-ben

$$r \in R \setminus \{\pm\} \implies \sim(\exists \tau_1, \tau_2) \langle \tau_1, \tau_2 \rangle \in r \in \mathcal{O}(r)$$

$$\tau_1 \neq \tau_2 \implies \left(\forall \tau_1^1 \approx_{\Sigma} \tau_1 \right) \tau_1^1 \approx_{\Sigma} \tau_2 \& \tau_1^1 \neq \tau_1$$

b/ és c/ bizonyítása megtalálható [1.IV.1.2]-ben.

d/ bizonyítása megtalálható [4]-ben. ▲

Megjegyzés: /M8/ a/ $R = \{\pm\} \implies (I_T / \approx_E)^* = E^{**}$

b/ $R = \{\pm\} \implies (I_T)^{**} = M$

c/ $R = \{\pm\} \implies I_T / \approx_E$ szabadalgebra E^* -ban.

Bizonyítás:

a/ bizonyítása megtalálható [1.IV.1.2]-ben.

b/ az a/ állítás speciális esete: $E = \phi$

c/ következik a szabadalgebra definíciójából, mely megtalálható például [1], [2], [3], [4]-ben. ▲

3.2 A formulák elő-Boole-algebrái

$$\varphi \leq_N \psi \xleftrightarrow{d} N \models \varphi \rightarrow \psi$$

$$\leq_N^{\varepsilon} \stackrel{d}{=} \equiv_N$$

$$F_N \stackrel{d}{=} \langle \leq_N, F \rangle$$

Ha $N = M$, akkor az N indexet elhagyjuk, például: $F = \langle \leq, F \rangle$

A következőkben bebizonyítjuk, hogy $\overline{EBA} F_N$ és $\mathcal{C}_\Sigma \subsetneq \{S | \overline{SU}^2 F, S\}$.

Az R_S^F Boole-algebra segítségével kezelhetők az S elmélet rögzítése után fennmaradó szabadságfokok. /Szabadságfokok alatt például újabb axiómák felvételének lehetőségét értjük./ Az R_S^F -ek láncaira érvényes /T24K szerint/ a finomítási tétel. Az elméletek R^F olyan felbontását adják, melynél finomabbat kapunk, ha F többi szűrőjét is megengedjük. Látni fogjuk, hogy \mathcal{C}_Σ elemei F -nek pontosan azok a szűrői, melyek A valamely részhalmazával generálhatók. Ez indokolja az A halmaz közelebbi vizsgálatát.

A továbbiakban a $(\forall i \in N) k(I, s)$ jelsorozat helyett k_N -et, a $k(I, s)$ jelsorozat helyett pedig k -t írunk.

Lemma 20: a/ $\varphi \leq_N \psi \iff k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi$

b/ $\varphi \equiv_N \psi \iff k_N \varphi = k\psi$

Bizonyítás:

a/ $\varphi \leq_N \psi \iff k_N(\varphi \rightarrow \psi) = \uparrow \iff (\forall i \in N) (k\varphi = \uparrow \vee k\psi = \uparrow) \iff (\forall i \in N) (k\varphi \leq_{B_0} k\psi)$

b/ $\varphi \equiv_N \psi \iff k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi \& k_N \psi \leq_{B_0} k\varphi \iff$

L20a

$\iff (\forall i \in N) (k\varphi \leq_{B_0} k\psi \& k\psi \leq_{B_0} k\varphi) \iff (\forall i \in N) (k\varphi = k\psi)$

▲

Tétel 28: $\overline{ER}^2_{\leq_N, F}$

Bizonyítás:

$\varphi \leq_N \psi \iff k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi$

L20

$\varphi \leq_N \psi \& \psi \leq_N \chi$

$\varphi \leq_N \chi$

↓

↓

L20a

L20a

$k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi \& k_N \psi \leq_{B_0} k\chi \implies k_N \varphi \leq_{B_0} k\chi$

▲

Mivel ugyanazon az F halmazon minden N -hez tartozik egy \leq_N előrendezés, a $\leq_F = \leq_N$ előrendezéssel generált Γ_F elemeit Γ_N -nel jelöljük. Például,

$$o_N \stackrel{d}{=} o_F, \text{ ha } \leq_F = \leq_N.$$

Lemma 21: a/ $\varphi e o_N \iff k_N \varphi = \downarrow$

b/ $\varphi e l_N \iff k_N \varphi = \uparrow$

Bizonyítás:

$$a/ \varphi e o_N \iff (\forall \psi) \varphi \leq_N \psi \iff (\forall \psi) k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi \iff$$

$$\iff (\forall \psi) (\forall i \in N) (k\varphi \leq_{B_0} k\psi \& k\psi \leq_{B_0} k\uparrow\psi) \iff k_N \varphi = \downarrow$$

A b/ állítás bizonyítása hasonlóan megy. ▲

Tétel 29: a/ $x e \varphi \wedge_N \psi \iff x \equiv_N \varphi \wedge \psi$

b/ $x e \varphi \vee_N \psi \iff x \equiv_N \varphi \vee \psi$

c/ $x e \neg_N \varphi \iff x \equiv_N \neg \varphi$

Bizonyítás:

a/ $x e \varphi \wedge_N \psi$

$$\iff x \leq_N \varphi \& x \leq_N \psi \& ((\varphi \leq_N \psi \& \psi \leq_N \varphi) \implies \varphi \leq_N \psi)$$

$$\xleftarrow{\text{L20a}}$$

$$(k_N x \leq_{B_0} k\varphi \& k_N x \leq_{B_0} k\psi) \& ((k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi \& k_N \psi \leq_{B_0} k\varphi) \implies k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi)$$

$$\iff (\forall i \in N) k_N x \leq_{B_0} k(\varphi \wedge \psi) \& ((k_N \varphi \leq_{B_0} k(\varphi \wedge \psi) \& k_N \psi \leq_{B_0} k(\varphi \wedge \psi) \implies k_N \varphi \leq_{B_0} k\psi)$$

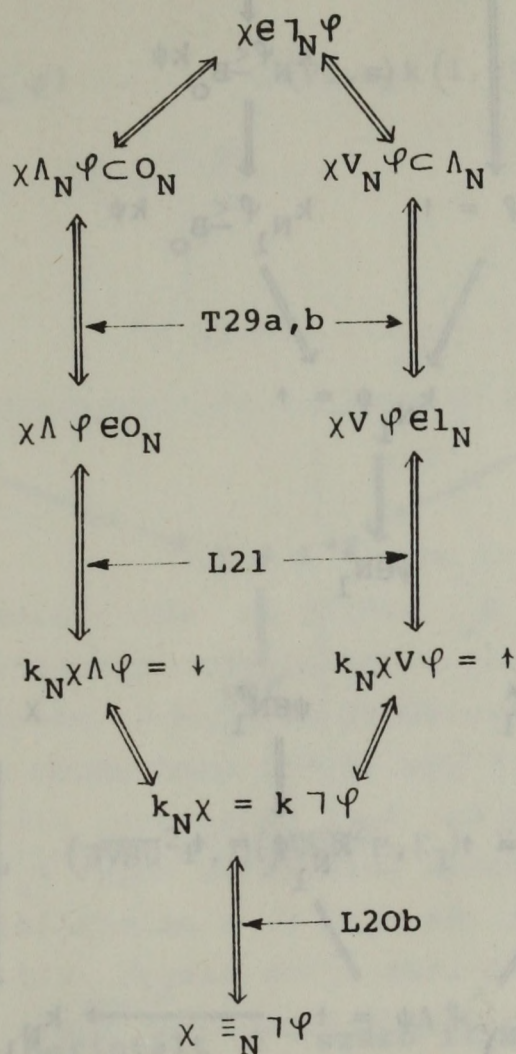
$$\xleftarrow{\text{L20a}}$$

$$x \leq_N \varphi \wedge \psi \& (\varphi \leq_N \psi \& \psi \leq_N \varphi \implies \varphi \leq_N \psi)$$

$$\iff x \equiv_N \varphi \wedge \psi$$

a b/ bizonyítása ugyanigy megy.

c/



Következmény: /T29K/ (vN) \overline{EBA} F_N

Bizonyítás:

$$\overline{KEH} F_N \longleftarrow T29$$

$$\overline{DEH} F_N \longleftarrow \varphi \wedge_N (\psi v_N x) \nabla (\varphi \wedge_N \psi) v_N (\varphi \wedge_N x)$$

$$\uparrow \longleftarrow T29$$

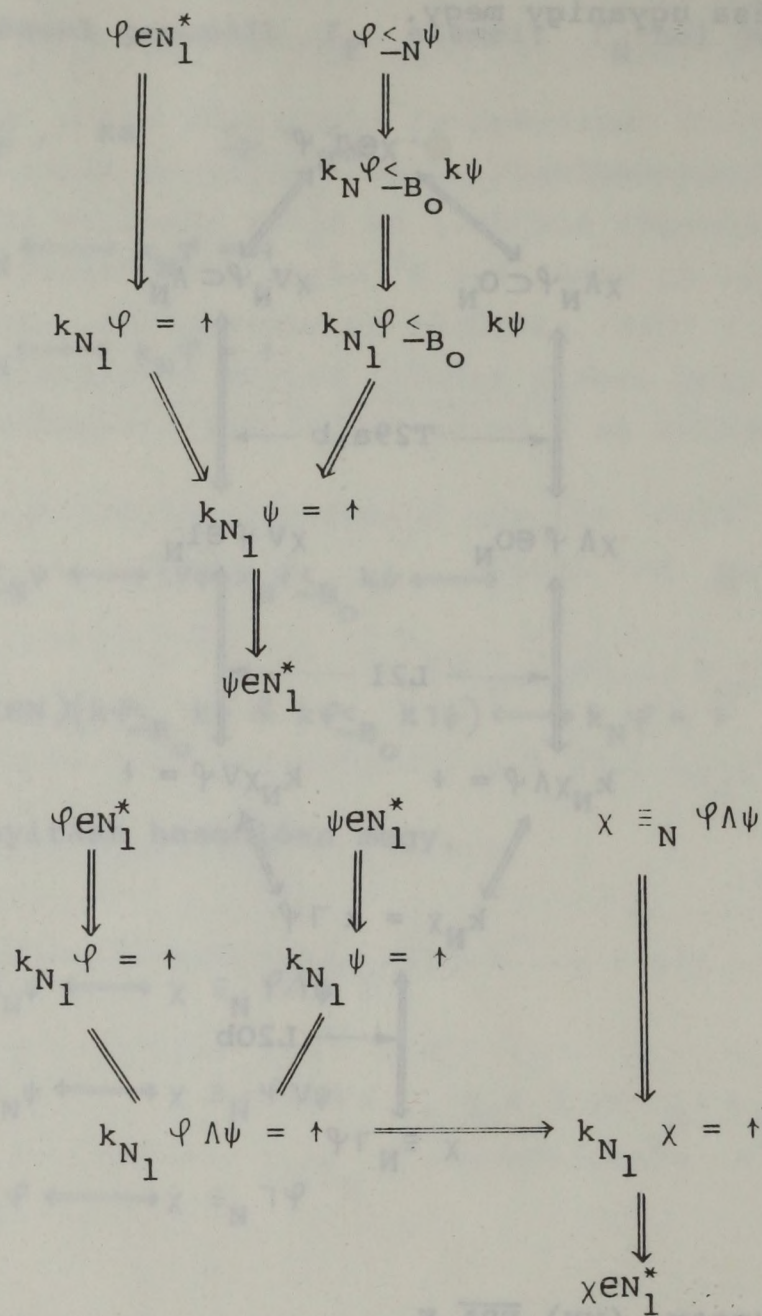
$$\varphi \wedge (\psi v x) \equiv_N (\varphi \wedge \psi) v (\varphi \wedge x)$$

$$\uparrow$$

$$k_N (\varphi \wedge (\psi v x)) = k ((\varphi \wedge \psi) v (\varphi \wedge x))$$

Tétel 30: $N_1 \subset N \implies \overline{SU}^2_{F, N_1^*}$

Bizonyítás:



Következmények: /T30K/ a/ $\Sigma \in \mathcal{C}_\Sigma \implies \overline{SU}^2_{F, \Sigma}$

b/ $\leq_N = \leq_{N^*}$

c/ $R^F_N = R^F_{N^*}$

Bizonyítás:

a/ $\Sigma \in \mathcal{C}_\Sigma \implies \Sigma = (\Sigma^*)^* \ \& \ \Sigma^* \subset M \implies \overline{SU}^2_{F, \Sigma}$

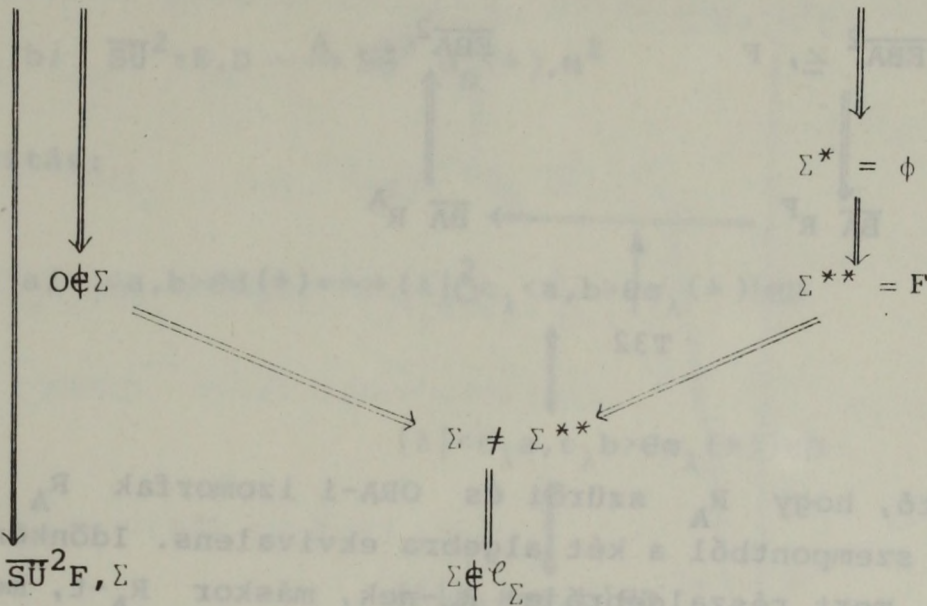
b/ $\varphi \leq_N \psi \iff N = \varphi \rightarrow \psi \iff \varphi \rightarrow \psi \in N^* \iff \varphi \leq_{N^*} \psi$

c/ T25

Tétel 31: $(\exists \overline{S}U^2_{F, \Sigma}) \quad \Sigma \notin \mathcal{C}_\Sigma$

Bizonyítás:

$$\Sigma \stackrel{d}{=} \{\varphi \mid \neg \vdash x_1 x_2 \leq \varphi\} \quad (\forall I, s) k(I, s(x_1/sx_2)) \neg \vdash x_1 x_2 = \downarrow$$



Megjegyzés: /M8/ Sőt, $(\exists \overline{V}S\overline{U}^2_{F, \Sigma})(\nexists \overline{V}S\overline{U}^2_{F, \Sigma_1}) \quad \Sigma_1 \in \mathcal{C}_\Sigma \& \Sigma \subset \Sigma_1$

Bizonyítás:

A T31-ben definiált Σ szűrő ilyen.

Most vizsgáljuk az A halmazt.

Tétel 32: $\overline{RA}^2 R_F, R_{\hat{A}}$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{ccc} x \in B^{\hat{A}} & \longleftrightarrow & (\exists \varphi \in A) x = \hat{\varphi} \\ \parallel & & \searrow \\ (\forall x, y \in B^{\hat{A}}) x \wedge_F y = x \wedge_{\hat{A}} y & \longleftarrow & \begin{array}{l} (\forall \varphi, \psi \in A) \varphi \wedge \psi \in A \\ |\varphi| \wedge_F |\psi| = |\varphi \wedge \psi| \end{array} \end{array}$$

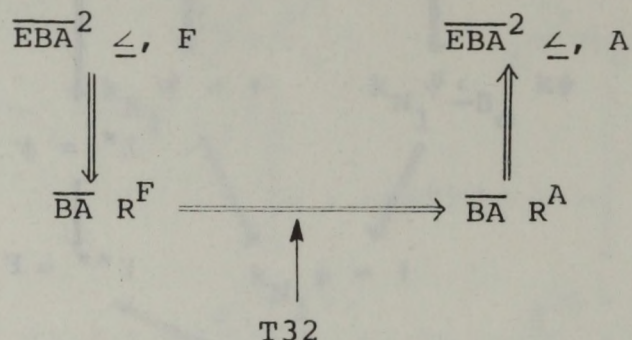
\forall -ra és \neg -re a bizonyítás ugyanígy megy.

$$\overline{RA}^2 R_F, R_{\hat{A}} \xrightarrow{T26} \overline{RA}^2 R_F, R_{\hat{A}}$$

Megjegyezzük, hogy $\hat{A} \subsetneq F$.

Következmény: /T32K/ $\overline{EBA}^2 \leq, A$

Bizonyítás:



Könnyen belátható, hogy R_A szűrői és ORA-i izomorfak R_A szűrőivel és ORA-ival. Ilyen szempontból a két algebra ekvivalens. Időnként R_A -t könnyebb vizsgálni, mert részalgebrája R_F -nek, máskor R_A -t, mert csak A részhalmazai áll. R_A -t /és $|A|$ -t/ Lindenbaum algebrának nevezik, R_A -t elő-Lindenbaum algebrának és R_A -t beágyazott elő-Lindenbaum algebrának. T30 és T31-hez kapcsolódóan belátható, hogy R_A szűrői pontosan megfelelnek \mathcal{C}_Σ elemeinek, és így F elméletekkel generálható ORA-i pontosan megfelelnek R_A ORA-inak. /Sok szerző, aki elsősorban az elméleteket vizsgálja, csak a Lindenbaum-algebrával foglalkozik, például [1]./

3.3 Az F halmaz szűrői

Legyen L egy indexhalmaz és $\lambda \in E$.

$$I_\lambda \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M_\lambda, \sigma_\lambda \rangle \quad I \stackrel{d}{=} \{ \langle \lambda, I_\lambda \rangle \mid \lambda \in E \}$$

$$\langle K, a, M^I, p^I \rangle \stackrel{d}{=} \prod_{\lambda \in E} \langle K, a, M_\lambda, \sigma_\lambda \rangle, \text{ algebrák direkt szorzata}$$

Legyen $D \subset \pi E$ és

$$d_D^I : R \longrightarrow \bigcup_{n=1}^{\infty} n_M^I \text{ olyan, hogy } \langle a_1, \dots, a_n \rangle \stackrel{d}{=} a e^{n_M^I} \text{-re}$$

$$a e d_D^I \rho_n \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \{ \lambda \mid \bigwedge_{i=1}^n \varepsilon_\lambda a e o_\lambda \rho_n \} e D$$

$$\mathcal{J}_D^I \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M^I, d_D^I \cup p^I \rangle$$

Megjegyezzük, hogy általában $f_D^I \notin M(R, K)$, mert a \pm relációra vonatkozó feltételt nem teljesíti, de a $g(f_D^I, s)$, $k(f_D^I, s)$ függvények értelmezhetők. A felső I indexet gyakran elhagyjuk, ha ez nem vezet félreértéshez.

Lemma 22: a/ $\langle a, b \rangle ed_D^I(\pm) \iff \{\lambda \mid \epsilon_\lambda a = \epsilon_\lambda b\} ed$

b/ $\overline{SU}^2_{\pi E, D} \implies \overline{EQ}^2 d_D^I(\pm), M^I$

Bizonyítás:

a/ $\langle a, b \rangle ed(\pm) \iff \{\lambda \mid \epsilon_\lambda \langle a, b \rangle e \sigma_\lambda(\pm)\} ed$

\updownarrow
 $\{\lambda \mid \langle \epsilon_\lambda a, \epsilon_\lambda b \rangle e \sigma_\lambda(\pm)\} ed$

\updownarrow
 $\{\lambda \mid \epsilon_\lambda a = \epsilon_\lambda b\} ed$

b/ $\langle a, b \rangle ed(\pm) \implies \langle b, a \rangle ed(\pm)$

\uparrow
 L22a

$\langle a, a \rangle ed(\pm) \iff E ed$

$\{\lambda \mid \epsilon_\lambda a = \epsilon_\lambda b\} \cap \{\lambda \mid \epsilon_\lambda b = \epsilon_\lambda c\} \subset \{\lambda \mid \epsilon_\lambda a = \epsilon_\lambda c\}$

Lemma 23: $\overline{SU}^3 \subseteq_{\pi E, D} (\langle a, b \rangle e_D^n d(\pm) \iff \{\lambda \mid \epsilon_\lambda^n a = \epsilon_\lambda^n b\} ed)$

Bizonyítás:

$\langle a, b \rangle e_D^n d(\pm)$

\updownarrow
 $(\forall i \in [1, n]) \langle a_i, b_i \rangle ed(\pm)$

\updownarrow
 \leftarrow L22a
 $(\forall i \in [1, n]) \{\lambda \mid \epsilon_\lambda a_i = \epsilon_\lambda b_i\} ed$

\updownarrow
 $\bigcap_{i=1}^n \{\lambda \mid \epsilon_\lambda a_i = \epsilon_\lambda b_i\} ed$

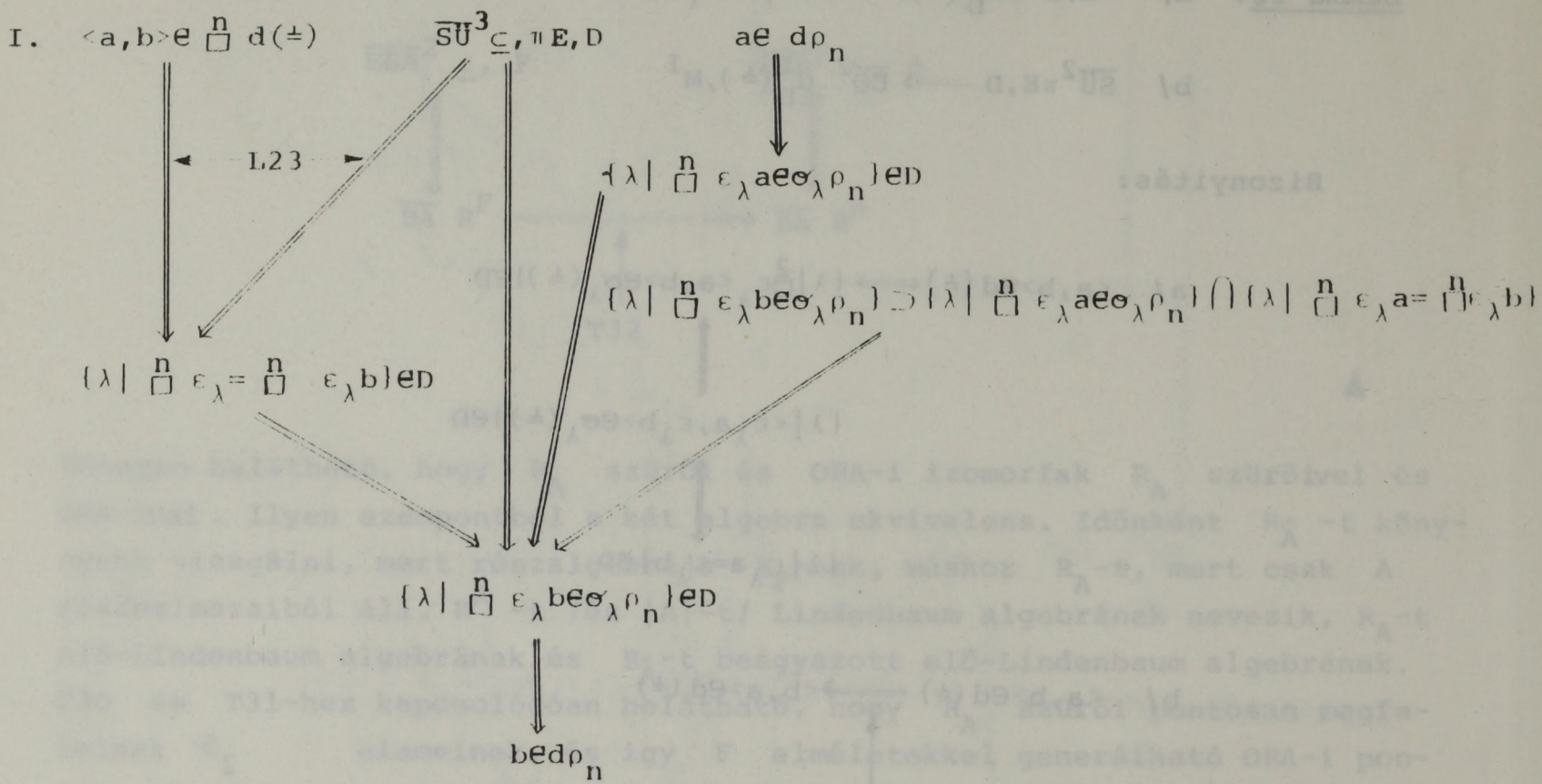
\updownarrow
 $\{\lambda \mid \epsilon_\lambda^n a = \epsilon_\lambda^n b\} ed$

$\overline{SU}^3 \subseteq_{\pi E, D}$

Tétel 33:

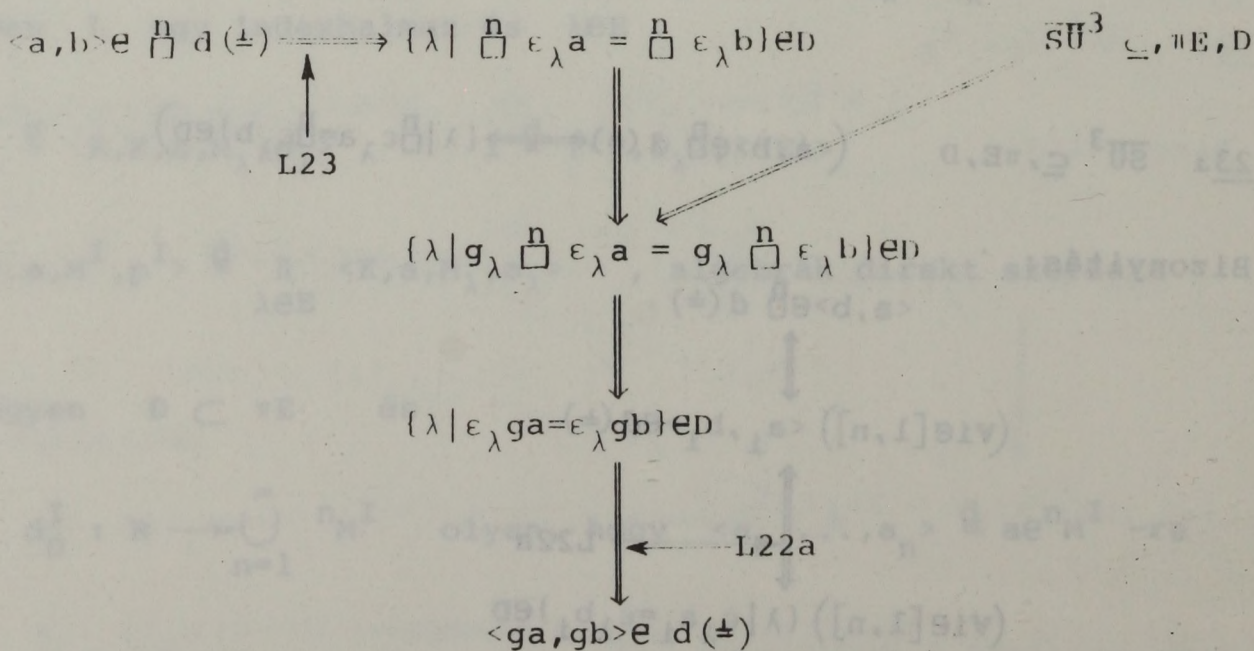
$$\overline{SU}^3 \subseteq, \pi E, D \xrightarrow{\quad} \overline{VK}^2 d(\pm), \mathfrak{f}_D^I$$

Bizonyítás:



II. $\overline{K}^2 d(\pm), \mathfrak{f}_D^I$

Legyen $g_{\lambda} \stackrel{d}{=} \sigma_{\lambda}(\kappa_n), \quad g \stackrel{d}{=} p^I(\kappa_n)$



$\stackrel{I}{D} \stackrel{d}{=} d_D^I(\pm)$

Az $I = \{ \langle \lambda, I_\lambda \rangle \mid \lambda \in E \}$ interpretációk D szűrő szerint vett /szűrt/ szorzata:

$$I_D^I \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M_D, o_D \rangle \stackrel{d}{=} J_D^I / \equiv_D$$

A felső I indexet gyakran elhagyjuk, ha ez nem vezet félreértéshez.

Legyen $s: Z \rightarrow M^I$, ekkor

$$s_D : Z \rightarrow M_D, \text{ úgy, hogy } s_D \stackrel{d}{=} s \circ \varepsilon_D^v$$

$$s_\lambda : Z \rightarrow M_\lambda, \text{ úgy, hogy } s_\lambda \stackrel{d}{=} s \circ \varepsilon_\lambda$$

Az $\langle I_\lambda, s_\lambda \rangle$ párok D -vel szűrt szorzata:

$$Us(\{ \langle \lambda, I_\lambda, s_\lambda \rangle \mid \lambda \in E \}, D) \stackrel{d}{=} \langle I_D, s_D \rangle$$

Lemma 24: $h: I_1 \xrightarrow{\sim} I_2 \implies g(I_1, s) \circ h = g(I_2, s \circ h)$

Bizonyítás:

$$g(I_1, s) \circ h = (\text{ext}(T, I_1) s) \circ h = \text{ext}(T, h(I_1)) (s \circ h) = g(I_2, s \circ h)$$

\uparrow
 h homomorfizmus



Tétel 34 /ultraszorzat-tétel/:

$$\overline{US}^2_{\pi L, D} \implies (k(I_D, s_D) \varphi = \uparrow \iff \{ \lambda \in E \mid k(I_\lambda, s_\lambda) \varphi = \uparrow \} \in D)$$

Bizonyítás:

$$\overline{J_0} \varphi \stackrel{d}{\iff} (k(I_D, s_D) \varphi = \uparrow \iff \{ \lambda \in E \mid k(I_\lambda, s_\lambda) \varphi = \uparrow \} \in D)$$

1/ $\varphi \in P \implies \overline{J_0} \varphi$, mert:

Legyen $\varphi = \rho_n \tau_1 \dots \tau_n$

$$k(I_D, s_D)\varphi = \uparrow \iff \langle g(I_D, s_D)\tau_1, \dots, g(I_D, s_D)\tau_n \rangle \in \prod_{n=1}^{\infty} \bigvee_D (d\rho_n) \iff (L24)$$

$$\iff \langle \bigvee_D g(I_D, s)\tau_1, \dots, \bigvee_D g(I_D, s)\tau_n \rangle \in \prod_{n=1}^{\infty} \bigvee_D (d\rho_n) \iff (T33)$$

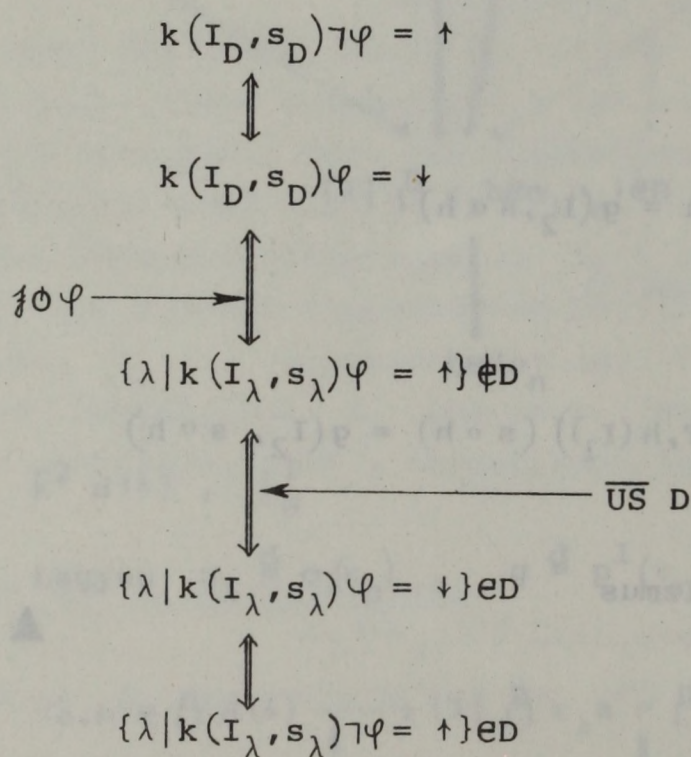
$$\iff \langle g(I_D, s)\tau_1, \dots, g(I_D, s)\tau_n \rangle \in d\rho_n \iff$$

$$\iff \{\lambda \mid \langle \varepsilon_\lambda(g(I_D, s)\tau_1), \dots, \varepsilon_\lambda(g(I_D, s)\tau_n) \rangle \in \sigma_{\lambda\rho_n}\} \in D \iff (L24)$$

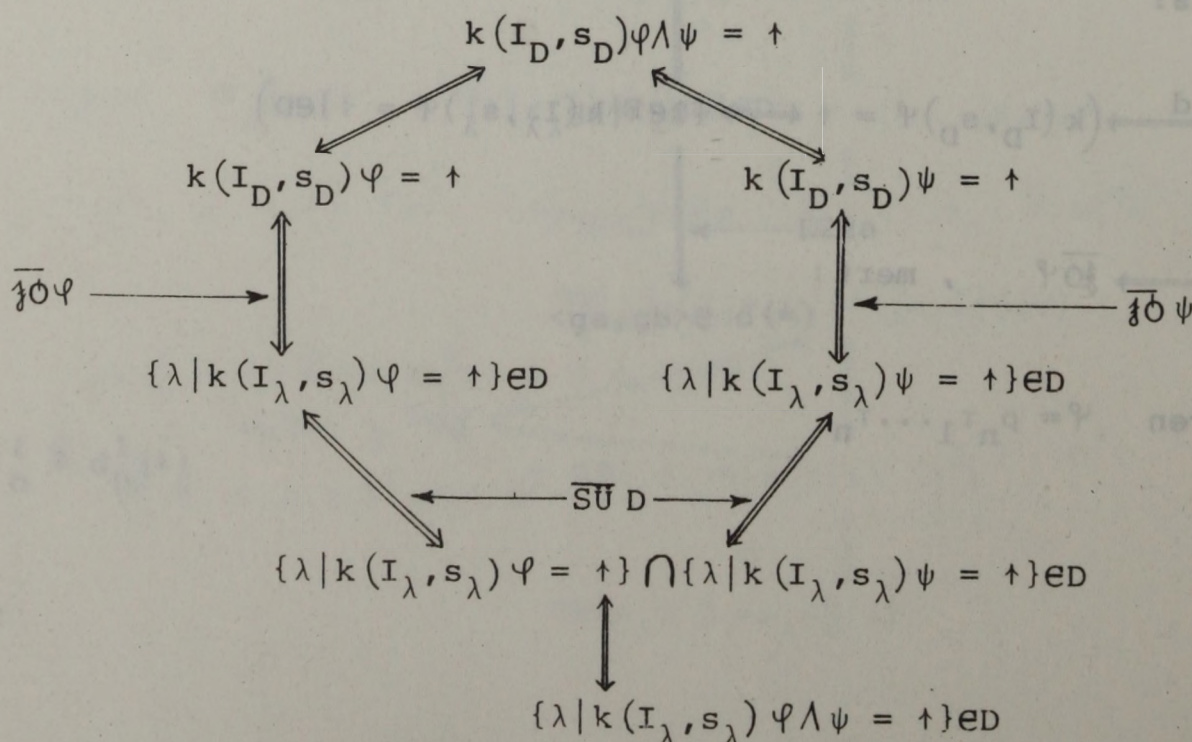
$$\iff \{\lambda \mid \langle g(I_\lambda, s_\lambda)\tau_1, \dots, g(I_\lambda, s_\lambda)\tau_n \rangle \in \sigma_{\lambda\rho_n}\} \in D \iff$$

$$\iff \{\lambda \mid k(I_\lambda, s_\lambda)\rho_n\tau_1 \dots \tau_n = \uparrow\} \in D$$

2/ $\overline{\exists}\varphi \implies \overline{\exists}\neg\varphi$, mert



3/ $\overline{\exists}\varphi \ \& \ \overline{\exists}\psi \implies \overline{\exists}\varphi \wedge \psi$, mert



4/ $\overline{\exists} \varphi \implies \overline{\exists} c_i \varphi$, mert

$$\begin{array}{c}
 k(I_D, S_D) c_i \varphi = \uparrow \\
 \updownarrow \\
 (\exists a) k(I_D, S_D(x_i/a)) \varphi = \uparrow \\
 \updownarrow \longleftarrow \overline{\exists} \varphi \\
 (\exists a) \{ \lambda \mid k(I_\lambda, s_\lambda(x_i/\varepsilon_\lambda a)) \varphi = \uparrow \} \in D \\
 \updownarrow \\
 \{ \lambda \mid k(I_\lambda, s_\lambda) c_i \varphi = \uparrow \} \in D
 \end{array}$$

5/ $\overline{\exists} d_{ij}$, mert ez a definícióból következik. ▲

Emlékeztetünk rá, hogy $\overline{EBA}^2 \leq, H$.

Centrált halmaz $/\overline{Ce}/$

$$\overline{Ce}^3 E, \leq, H \xleftrightarrow{d} E \wedge_H E \Delta O_H$$

Lemma 25: $\overline{Ce}^3 E, \leq, H \implies (\exists \overline{US}^3 \leq, H, D) E \in D$

Bizonyítás:

[1] v. 2.7-es tétele kimondja a fenti lemmát $\overline{BA} H$ esetére, az ott adott bizonyítás könnyen általánosítható $\overline{EBA} H$ -ra. ▲

A következő tétel kimondja, hogy azok a formulahalmazok, melyek definiálhatók valamilyen I, s pár megadásával pontosan az F halmaz ultraszűrői. Azaz a tétel egy logikai és egy algebrai tulajdonság ekvivalenciáját mondja ki. A logikai tulajdonság az, hogy ε definiálható mint adott interpretációban $/I/$ a szabad változók adott kiértékelése $/s/$ mellett igaz formulák halmaza. Az algebrai tulajdonság pedig az, hogy Σ az $\langle \leq, F \rangle$ előrerendezett halmaz ultraszűrője.

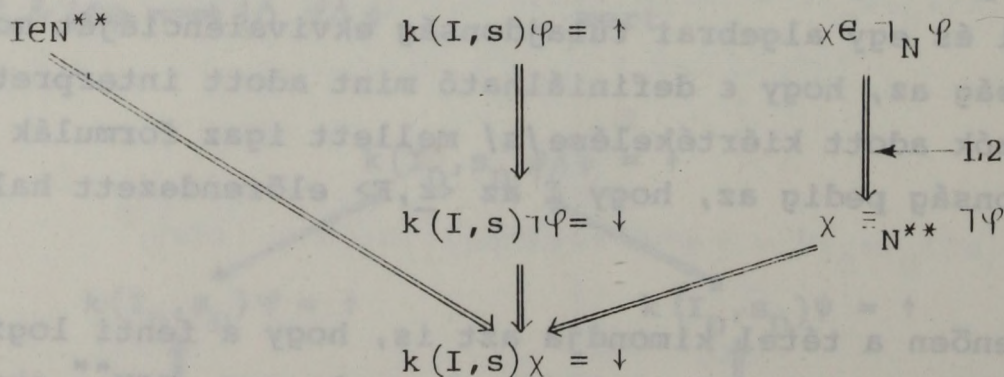
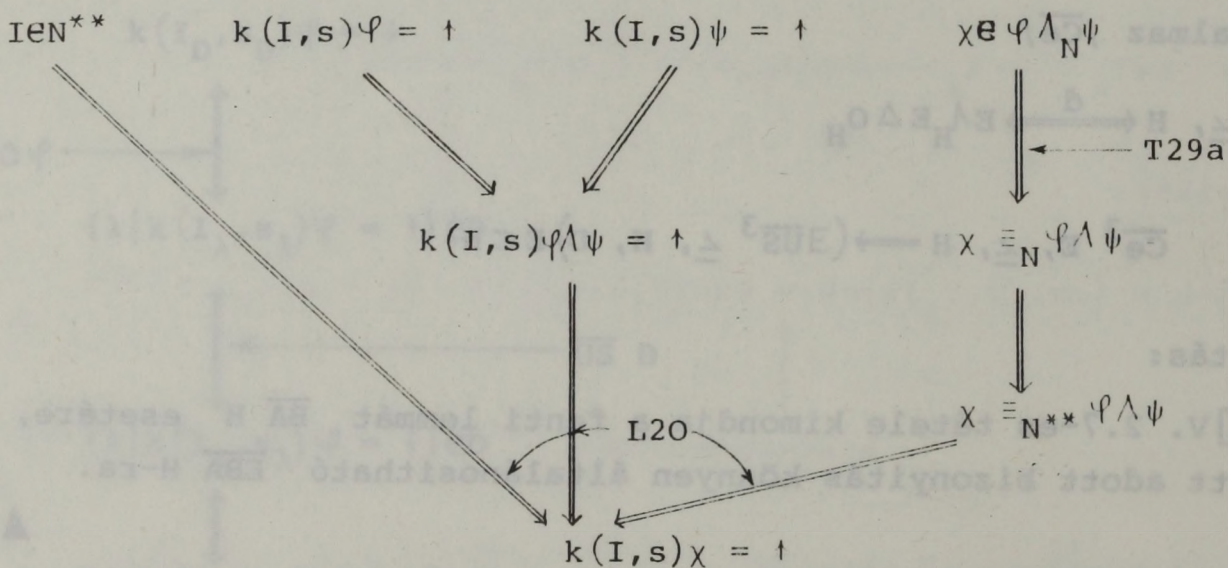
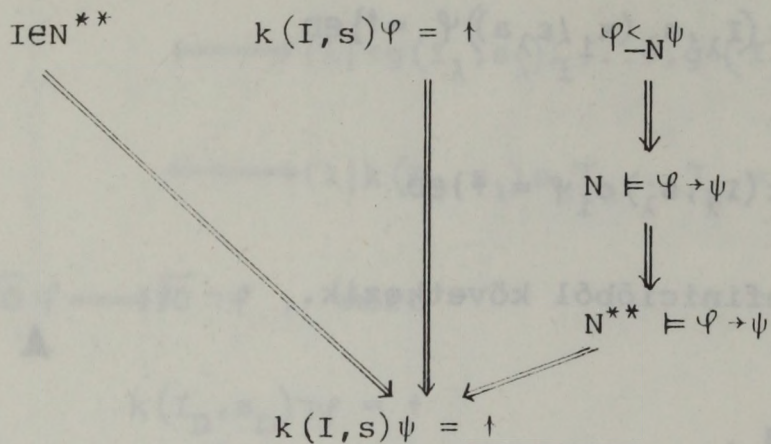
Ezen túlmenően a tétel kimondja azt is, hogy a fenti logikai tulajdonság azon változata, melynél kikötjük, hogy legyen $I \in N^{**}$, ekvivalens az algebrai tulajdonság $\langle \leq_N, F \rangle$ -re vonatkozó változatával.

A fejezet hátralevő részében egymással ekvivalens algebrai és logikai tulajdonságpárok keresése folyik.

Tétel 35: $\overline{US}^2 F_{N,U} \iff (\exists I \in N^{**}, s) k(I, s)^{-1} \uparrow = U$

Bizonyítás:

I. $(\forall I \in N^{**}, s) \overline{US}^2 F_{N, k(I, s)^{-1} \uparrow}$

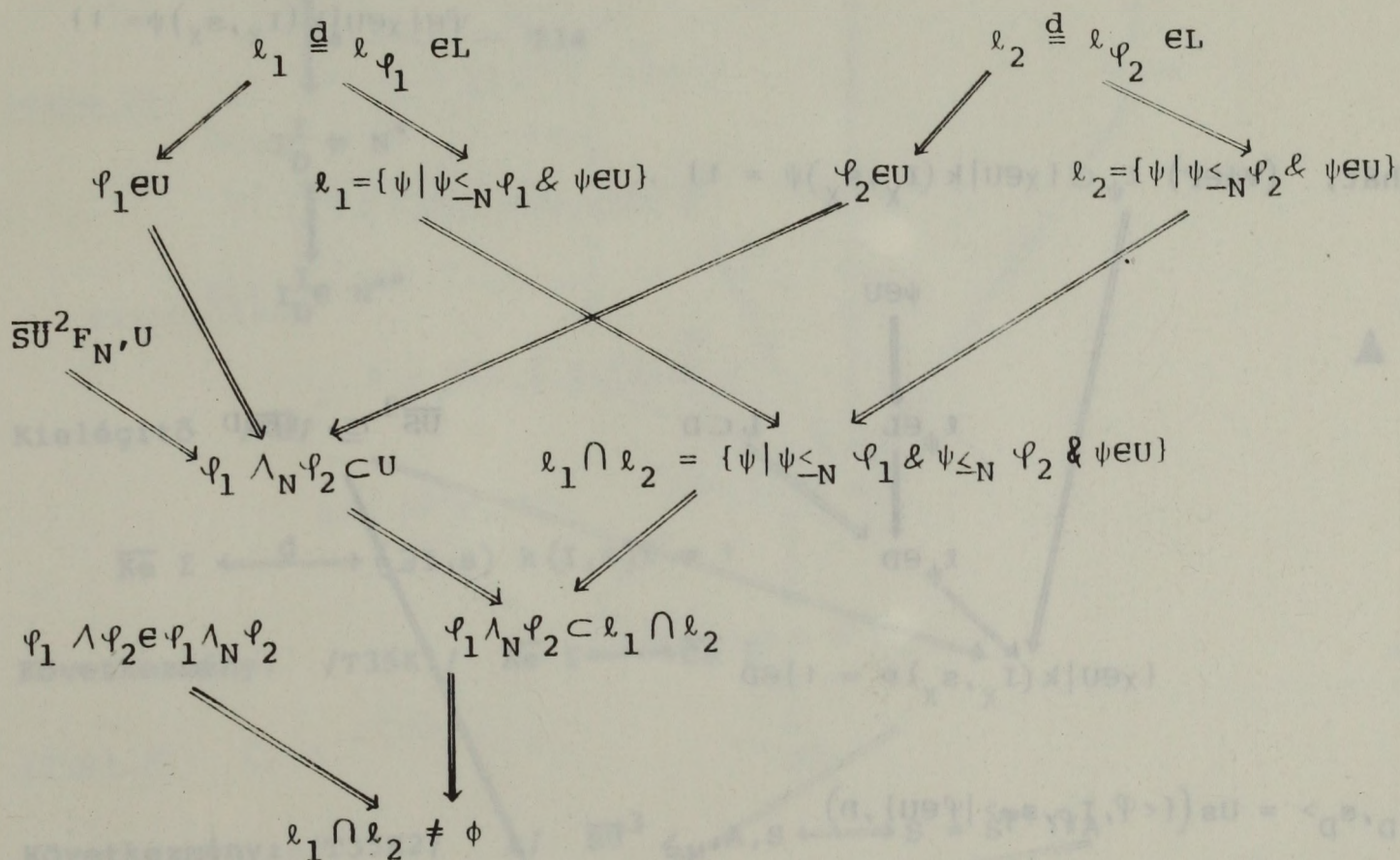


$$k(I, s)\varphi = \dagger \iff k(I, s)\neg\varphi = \downarrow$$

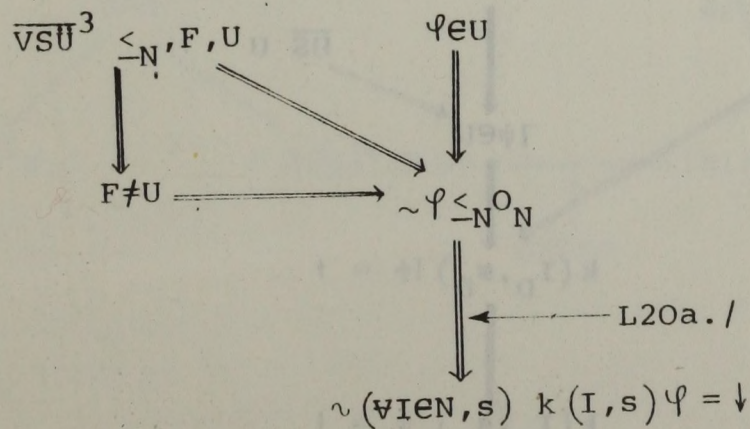
II. $\overline{US}^2 F_{N,U} \longrightarrow (\exists I \in N^{**}, s) k(I, s)^{-1} \uparrow = U$

$$\ell_\varphi \stackrel{d}{=} \{\psi \mid \psi \leq_N \varphi \ \& \ \psi \in U\}$$

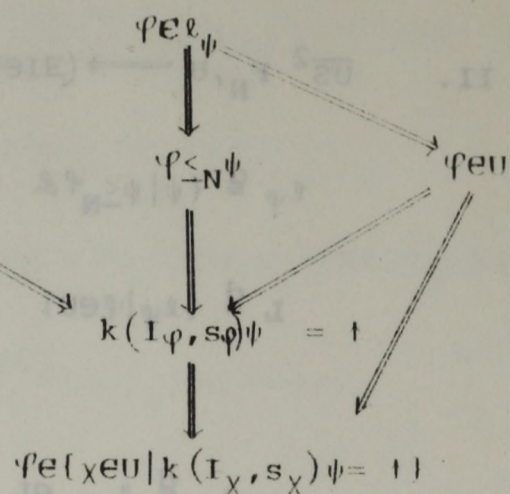
$$L \stackrel{d}{=} \{\ell_\varphi \mid \varphi \in U\}$$



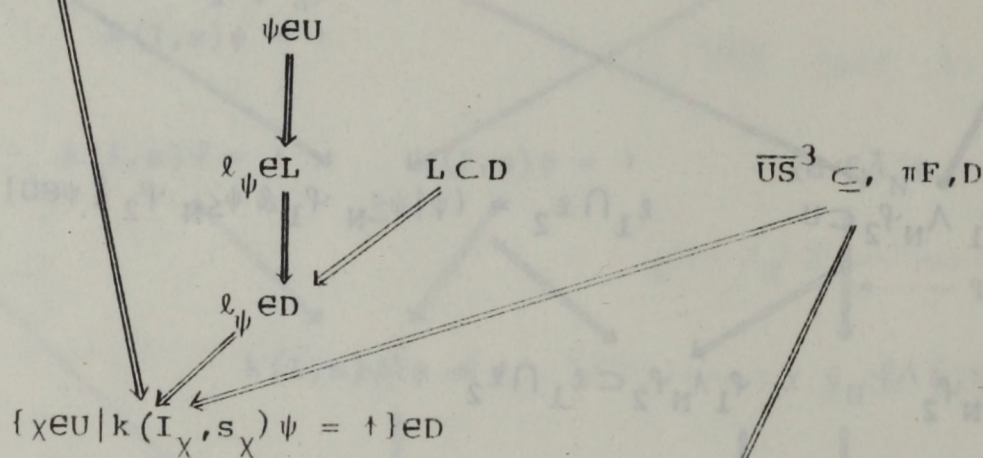
Legyen $\overline{US}^3 \subset \pi F, D \ \& \ L \subset D$. Ilyen van L25 miatt.



Tehát, $(\forall \varphi \in U) (\exists I_\varphi \in N, s_\varphi) k(I_\varphi, s_\varphi) \varphi = \uparrow$



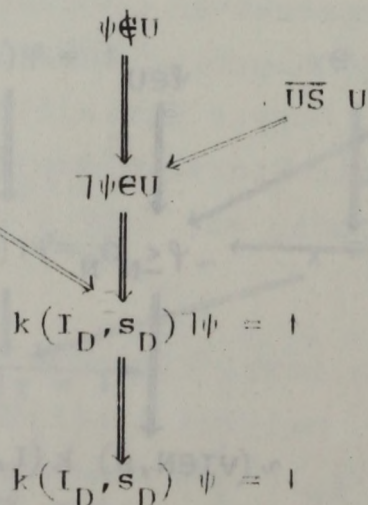
Tehát, $(\forall \psi \in F) \ell_\psi \subseteq \{ \chi \in U \mid k(I_\chi, s_\chi) \psi = \uparrow \}$.



$\langle I_D, s_D \rangle = \text{Us}(\{ \langle \varphi, I_\varphi, s_\varphi \rangle \mid \varphi \in U \}, D)$

$k(I_D, s_D) \psi = \uparrow$

Tehát, $(\forall \psi \in U) k(I_D, s_D) \psi = \uparrow$



Igy, $\varphi \in U \iff k(I_D, s_D) \varphi = \uparrow$

$$(\forall \varphi \in U) I_\varphi \in N$$

$$\Downarrow$$

$$(\forall \varphi \in U) I_\varphi \models N^*$$

$$\Downarrow$$

$$(\forall \varphi \in N^*) \{ \psi \in U \mid I_\psi \models \varphi \} = ued$$

$$\Downarrow$$

T34

$$\Downarrow$$

$$I_D^I \models N^*$$

$$\Downarrow$$

$$I_D^I \models N^{**}$$

Kielégítő $/\overline{K}e/$

$$\overline{K}e \Sigma \xleftrightarrow{d} (\exists I, s) k(I, s) \Sigma = \uparrow$$

Következmény: /T35K1/ $\overline{K}e \Sigma \iff \overline{C}e \Sigma$

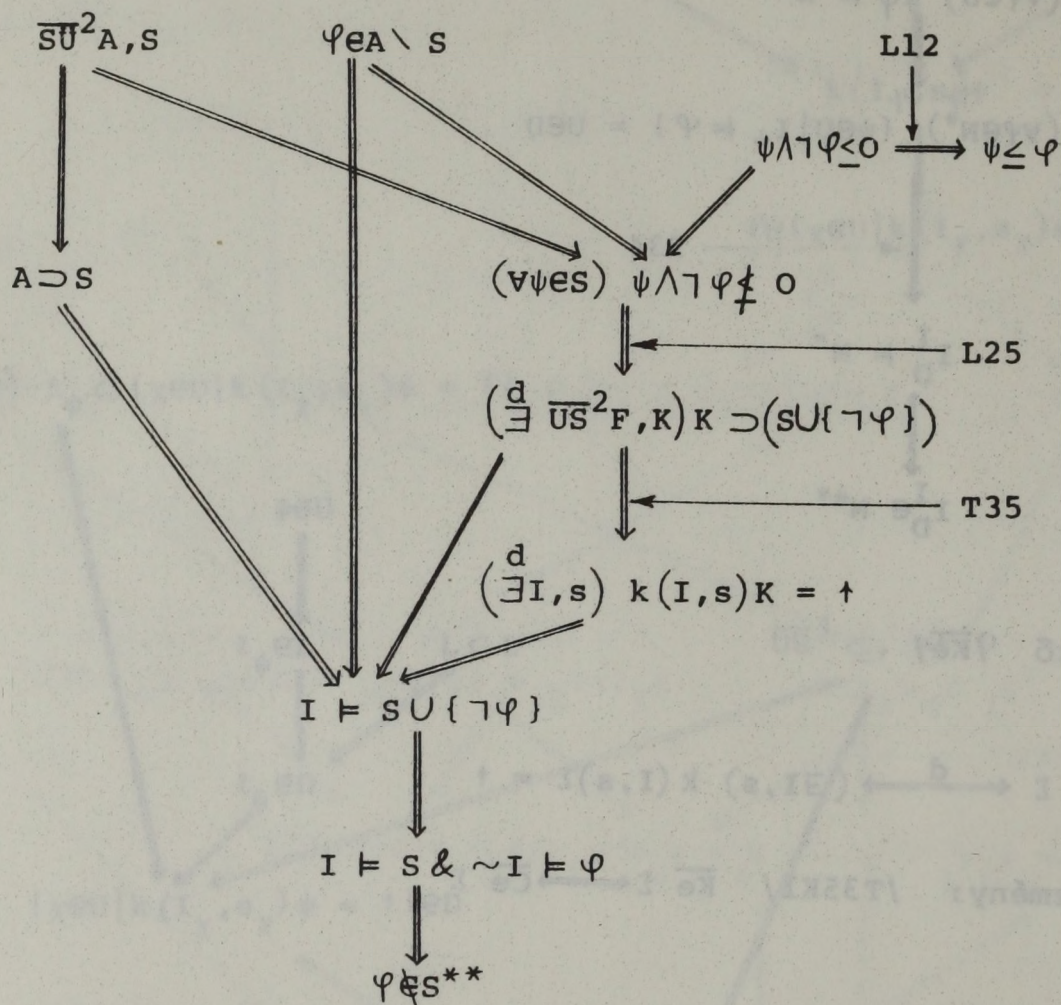
Következmény: /T35K2/ a/ $\overline{S}U^3 \leq_M A, S \iff S = S^{**} \cap A$

$$b/ \{ S \mid \overline{S}U^3 \leq_M A, S \} = \mathcal{C}_\Sigma \tilde{\mathcal{N}}\{A\}$$

Bizonyítás:

a/

I.



II.

$$\varphi, \psi \in S^{**} \cap A \implies \varphi \wedge \psi \in S^{**} \cap A$$

$$\varphi \in S^{**} \cap A \& \psi \in A \& \varphi \leq \psi \implies \psi \in S^{**} \cap A$$

$$1 \in S^{**} \cap A$$

b/

$$Te\{s | \overline{SU}^3_{\leq M, A, S}\} \longleftrightarrow Te\{e_\Sigma \tilde{\cap} \{A\}\}$$

↑
T35Ka

$$H \hat{\Sigma}_X Sz \subseteq \bigcap \{Y | \overline{SU}^2_{H,Y} \& X \subset Y\}$$

$$\hat{\Sigma} Sz \subseteq F \hat{\Sigma} Sz$$

Legyen $Z_1 \subset Z$, ekkor

$\mathcal{O}_{Z_1}: F \rightarrow A$, úgy hogy

$$\{x_{i_1}, \dots, x_{i_n}\} = v\varphi \cap Z_1 \& i_1 \leq \dots \leq i_n \implies \mathcal{O}_{Z_1} \subseteq \mathcal{O}_{i_1} \dots \mathcal{O}_{i_n} \varphi$$

Lemma 26: a/ $\Sigma^{**} \supset \mathcal{O}_Z \Sigma$

b/ $\Sigma^{**} \supset \hat{\Sigma} Sz$

Bizonyítás:

a/ $N \models \varphi \iff N \models \mathcal{O}_Z \varphi$

b/ $\overline{SU}^2_{F, \Sigma^{**}} \quad \Sigma^{**} \supset \Sigma$

$\searrow \quad \swarrow$

$\Sigma^{**} \supset \hat{\Sigma} Sz$

Tétel 36: $\mathcal{C}_\Sigma = \{\hat{\Sigma} Sz | \Sigma \subset A\}$

Bizonyítás:

I.

$se \mathcal{C}_\Sigma$

\downarrow

$S = S^{**}$

\swarrow

\searrow

$\overline{SU}^2_{F, S}$

$S \supset \mathcal{O}_Z S$

$\overline{SU}^2_{F, T} \quad T \supset \mathcal{O}_Z S$

$\searrow \quad \swarrow$

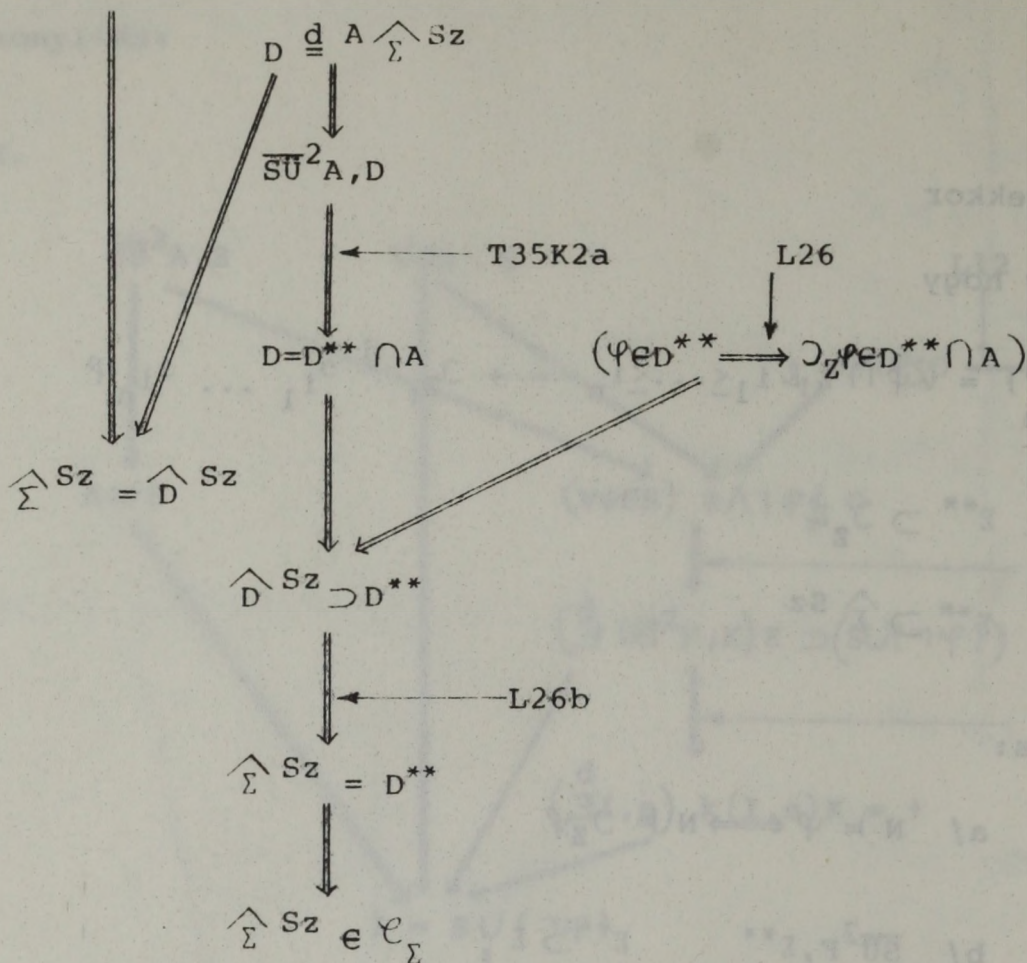
$T \supset S$

$\nearrow \quad \nwarrow$

$\mathcal{O}_Z \varphi \leq \varphi$

II.

$\Sigma \subset A$



Következmény: /T36K/

$$\Sigma^{**} = \cap_z \Sigma Sz$$

Bizonyítás:

$$\Sigma^{**} = (\cap_z \Sigma)^{**} \supset \cap_z \Sigma Sz \in e_\Sigma$$

L26a L26b

Megjegyezzük, hogy $\Sigma^{**} \cap A = \cap_z (\Sigma^{**})$

Tétel 37: /Kompaktsági tétel/ $\overline{AZR} \in e_\Sigma$

Bizonyítás:

$$\begin{matrix} L13 \\ \downarrow \\ T5 \end{matrix} \Rightarrow \overline{AZR} \{ \Sigma | \overline{SU}^2 F, \Sigma \} \Rightarrow \left(\overset{d}{\exists} \mathcal{L} \right) (\overline{SU}^2 F, \Sigma \longleftrightarrow \overline{RA}^2 \mathcal{L}, \Sigma)$$

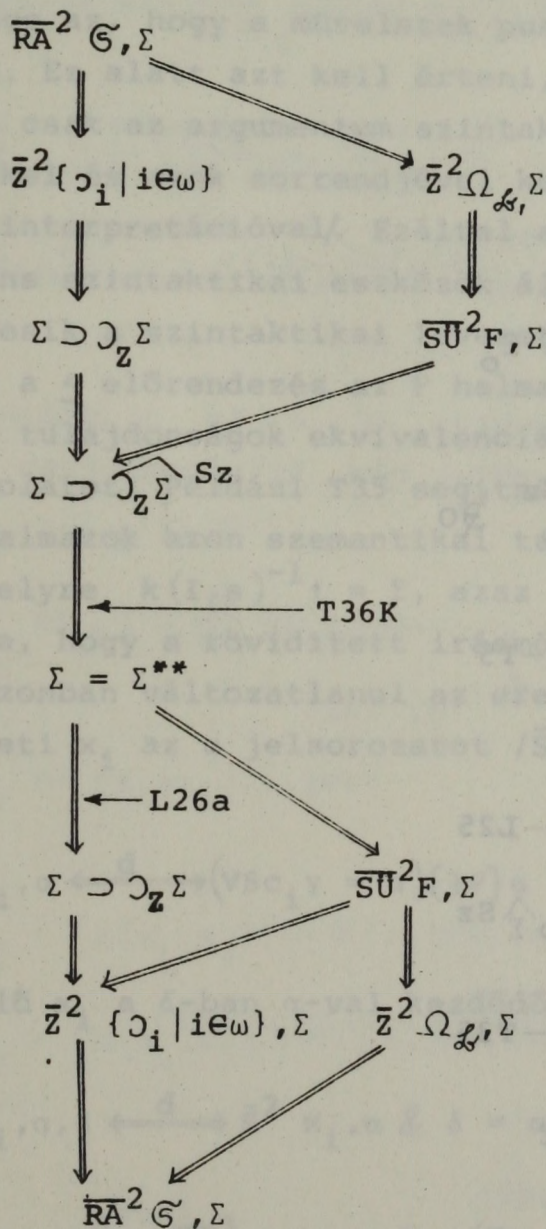
Legyen $\mathcal{L} = \langle \Omega_{\mathcal{L}}, a_{\mathcal{L}}, F, \sigma_{\mathcal{L}} \rangle$.

$$\mathcal{G} \triangleq \langle \Omega_{\mathcal{L}} \cup \{c_i | i \in \omega\}, a_{\mathcal{L}} \cup a_{\mathcal{G}}, F, \sigma_{\mathcal{L}} \cup \sigma_{\mathcal{G}} \rangle, \text{ ahol}$$

$$a_{\mathcal{G}} \triangleq \{ \langle c_i, 1 \rangle | i \in \omega \} \text{ és}$$

$$\sigma_{\mathcal{G}} \triangleq \sigma_w | \{c_i | i \in \omega\}$$

$$\overline{RA}^2 \mathcal{G}, \Sigma \longleftrightarrow \Sigma e e_{\Sigma}, \text{ mert}$$



Megjegyezzük, hogy a kompaktsági tétel fent kimondott alakjával ekvivalens következő alakjai is használatosak az irodalomban:

$$a/ \quad \Sigma \models \varphi \iff (\exists \Sigma_0 \supset \Sigma) (\Sigma_0 \models \varphi) \quad x/$$

$$b/ \quad (\exists \Sigma_0 \supset \Sigma) (\Sigma_0 \models \varphi) \iff (\exists \Sigma_0 \supset \Sigma) (\Sigma_0 \models \varphi) \quad x/$$

$$x/ \quad A \supset B \xleftrightarrow{d} A \text{ véges részhalmaza } B\text{-nek.}$$

Tétel 38 /Általánosított kompaktsági tétel/

$$\overline{Ke} \Sigma \iff (\forall \Sigma_0 (\overline{v} \Sigma) \overline{Ke} \Sigma_0)$$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{c} \overline{Ke} \Sigma_0 \\ \downarrow \text{--- T35} \\ (\exists I, s) k(I, s)^{-1} \uparrow \supset \hat{\Sigma}_0^{Sz} \\ \downarrow \\ \emptyset \notin \Sigma_0^{Sz} \end{array}$$

$$\begin{array}{c} (\forall \Sigma_0 (\overline{v} \Sigma) \overline{Ke} \Sigma_0) \\ \downarrow \\ (\forall \Sigma_0 (\overline{v} \Sigma) \hat{\Sigma}_0^{Sz} \neq \emptyset) \\ \downarrow \text{--- T5} \\ \emptyset \notin \hat{\Sigma}^{Sz} \\ \downarrow \text{--- L25} \\ (\exists \overline{U} U) U \supset \hat{\Sigma}^{Sz} \\ \downarrow \text{--- T35} \\ \overline{Ke} \Sigma \end{array}$$



Megjegyezzük, hogy T38-t a fentnél rövidebben beláthattuk volna, mint T5 és T35K1 következményét.

Megjegyezzük, hogy a kompaktsági tétel b/ alakja és T38 az analógia kiemelése végett a következőképp is írhatók:

$$\begin{array}{l} (\exists I) (\forall s) k(I, s)^{-1} \uparrow \supset \Sigma \iff (\forall \Sigma_0 (\overline{v} \Sigma) (\exists I) (\forall s) k(I, s)^{-1} \uparrow \supset \Sigma_0) \\ (\exists I) (\exists s) k(I, s)^{-1} \uparrow \supset \Sigma \iff (\forall \Sigma_0 (\overline{v} \Sigma) (\exists I) (\exists s) k(I, s)^{-1} \uparrow \supset \Sigma_0) \end{array}$$

3.4. A szintaktika és szemantika kapcsolata

A kompaktsági tétel bizonyításánál megadtunk egy konkrét algebrát az F halmazon, melynek zárt halmazai pontosan az elméletek. Felhívjuk a figyelmet azonban arra, hogy a műveletek definiálásánál felhasználtuk a \leq_M relációt, azaz ennél az algebránál a műveletek eredményének kiszámolásához a szemantikai következmény ismeretére van szükség. Ha célunk az, hogy valamely axiómahalmazból a vele generált elméletet tisztán szintaktikai eszközökkel állítsuk elő, ez az algebra nem felel meg a célnak. A Gödel teljeségi tétel megad az F halmazon egy a fentivel ekvivalens algebrát, melynek különös jelentősége az, hogy a műveletek pusztán szintaktikai eszközökkel vannak definiálva. Ez alatt azt kell érteni, hogy egy művelet eredményének kiszámítása során csak az argumentum szintaktikai felépítésével, azaz a benne szereplő jelekkel és azok sorrendjével kell dolgozni /és nem kell például az argumentum interpretációval/. Ezáltal a szemantikai fogalmak kezelésére velük ekvivalens szintaktikai eszközök állnak rendelkezésre. Nevezetesen, a \leq reláció egybeesik a szintaktikai levezethetőséggel, így szintaktikus uton definiálható a \leq előrendezés az F halmazon. Ezzel az előző fejezet logikai és algebrai tulajdonságok ekvivalenciáját kimondó tételei biztosítják a fenti kapcsolatot. Például T35 segítségével szintaktikusan definiálható a Σ formulahalmazok azon szemantikai tulajdonsága, hogy Σ -hoz található olyan I, s pár, amelyre $k(I, s)^{-1} \uparrow = \Sigma$, azaz $\overline{K} \in \Sigma$. Emlékeztetünk arra, hogy a rövidített írásmóddal az F halmaz elemeire csak utalunk, melyek azonban változatlanul az eredeti definíció szerint épülnek fel. Szabadon követi x_i az α jelsorozatot / \bar{S} /

$$S^2 x_i, \alpha \xleftrightarrow{d} (\forall \beta c_i \gamma = \alpha) (\exists \varphi) \alpha = \beta c_i \varphi \delta \quad \times/$$

Szabadon fordul elő x_i a δ -ban α -val kezdődően / $\bar{S}z$ /

$$\bar{S}z^3 x_i, \alpha, \delta \xleftrightarrow{d} \bar{S}^2 x_i, \alpha \ \& \ \delta = \alpha x_i \beta$$

$$r_{1i}(\delta) = \alpha \xleftrightarrow{d} \bar{S}z^3 x_i, \alpha, \delta \ \& \ \sim (\exists \beta \gamma = \alpha) \bar{S}z^3 x_i, \beta, \delta$$

$$r_{2i}(\delta) = \beta \xleftrightarrow{d} \delta = r_{1i}(\delta) x_i \beta$$

$\times/$
 α, β, γ és δ jelsorozatok, $\alpha\beta$ pedig az α és a β jelsorozat egymásutánírásával keletkező jelsorozat. /Megengedünk nulla hosszúságú jelsorozatot is./

Az x_i szabad előfordulásait τ -val helyettesítő $h(x_i, \tau)$ függvény:

$h(x_i, \tau) \delta \stackrel{d}{=} \delta$, ha $\sim (\exists \alpha) \overline{Sz}^3 x_i, \alpha, \delta$. Ellenkező esetben

$h(x_i, \tau) \delta \stackrel{d}{=} r_{1i}(\delta) \tau h(x_i, \tau) r_{2i}(\delta)$

Megjegyezzük, hogy hasonló dolgok két különböző szellemben való definíciója a fenti $h(x_i, \tau)$ függvény, és a korábbiakban megadott $v(\varphi)$ függvény definíciója. Definíálhattuk volna $v(\varphi)$ -t /a fenti szellemben/ úgy, hogy

$$x_i \text{ ev } \varphi \iff (\exists \alpha) \overline{Sz}^3 x_i, \alpha, \varphi,$$

vagy a $h(x_i, \tau)$ függvényre is adhattunk volna rekurzív definíciót. Ez egy példa arra, hogy a problémamegfogalmazáshoz és a problémamegoldáshoz adekvát nyelv általában nem esik egybe. A $v\varphi$ fenti definíciója tömörebb és olvashatóbb, ezzel szemben az eredeti definíció alkalmasabb bizonyítások céljaira.

Definiáljuk a $\langle Q^1, a, F, \sigma \rangle$ algebrát. Q^1 , a és σ definícióját indirekt módon $Q = \sigma Q^1$ definícióval adjuk meg. Értelemszerűen

$$Q_i \stackrel{d}{=} \sigma Q_i^1$$

$$Q_0 \stackrel{d}{=} \bigcup_{i=0}^{20} q_i; \quad Q_1 \stackrel{d}{=} \{s_{2i}, s_{3i} \mid i \in \omega\}; \quad Q_2 \stackrel{d}{=} \{s_1\}$$

ahol

$$q_0 \stackrel{d}{=} \{\varphi \rightarrow \varphi \mid \varphi \in F\}$$

$$q_1 \stackrel{d}{=} \{(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow ((\psi \rightarrow \chi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \chi)) \mid \varphi, \psi, \chi \in F\}$$

$$q_2 \stackrel{d}{=} \{\varphi \rightarrow (\varphi \vee \psi) \mid \varphi, \psi \in F\}$$

$$q_3 \stackrel{d}{=} \{\psi \rightarrow (\varphi \vee \psi) \mid \varphi, \psi \in F\}$$

$$q_4 \stackrel{d}{=} \{(\varphi \rightarrow \chi) \rightarrow ((\psi \rightarrow \chi) \rightarrow ((\varphi \vee \psi) \rightarrow \chi)) \mid \varphi, \psi, \chi \in F\}$$

$$q_5 \stackrel{d}{=} \{\varphi \wedge \psi \rightarrow \varphi \mid \varphi, \psi \in F\}$$

$$q_6 \stackrel{d}{=} \{\varphi \wedge \psi \rightarrow \psi \mid \varphi, \psi \in F\}$$

$$q_7 \stackrel{d}{=} \{(\chi \rightarrow \varphi) \rightarrow ((\chi \rightarrow \psi) \rightarrow (\chi \rightarrow (\varphi \wedge \psi))) \mid \varphi, \psi, \chi \in F\}$$

$$q_8 \stackrel{d}{=} \{\varphi \wedge \neg \varphi \rightarrow \psi \mid \varphi, \psi \in F\}$$

$$q_9 \stackrel{d}{=} \{\varphi \vee \neg \varphi \mid \varphi \in F\}$$

$$q_{10} \stackrel{d}{=} \{(\varphi \rightarrow (\varphi \wedge \neg \varphi)) \rightarrow \neg \varphi \mid \varphi \in F\}$$

$$q_{11} \stackrel{d}{=} \{(\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi)) \leftrightarrow ((\varphi \wedge \psi) \rightarrow \chi) \mid \varphi, \psi, \chi \in F\}$$

$$q_{12} \stackrel{d}{=} \{((\varphi \wedge \chi) \vee (\psi \wedge \chi)) \leftrightarrow ((\varphi \vee \psi) \rightarrow \chi) \mid \varphi, \psi, \chi \in F\}$$

$$q_{13} \stackrel{d}{=} \{\bigcirc_1 \varphi \rightarrow h(x_1, \tau) \varphi \mid i \in \omega, \varphi \in F, \tau \in T, \sim(\tau = \beta x_j \gamma \ \& \ \overline{S}^3 x_1, \alpha, \varphi \ \& \ \sim \overline{S}^2 x_j, \alpha)\}$$

$$q_{14} \stackrel{d}{=} \{h(x_1, \tau) \varphi \rightarrow c_1 \varphi \mid i \in \omega, \varphi \in F, \tau \in T, \sim(\tau = \beta x_j \gamma \ \& \ \overline{S}^3 x_1, \alpha, \varphi \ \& \ \sim \overline{S}^2 x_j, \alpha)\}$$

$$q_{15} \stackrel{d}{=} \{d_{ii} \mid i \in \omega\}$$

$$q_{16} \stackrel{d}{=} \{d_{ij} \rightarrow d_{ji} \mid i, j \in \omega\}$$

$$q_{17} \stackrel{d}{=} \{(d_{ij} \wedge d_{jk}) \rightarrow d_{ik} \mid i, j, k \in \omega\}$$

$$q_{18} \stackrel{d}{=} \{d_{ij} \leftrightarrow (x_i \neq x_j) \mid i, j \in \omega\}$$

$$q_{19} \stackrel{d}{=} \{d_{ij} \rightarrow (h(x_i, x_j) \varphi \leftrightarrow \varphi) \mid i, j \in \omega, \varphi \in F\}$$

$$q_{20} = \{d_{ij} \rightarrow (h(x_i, x_j) \tau \neq \tau) \mid i, j \in \omega, \tau \in T\}$$

$$s_1 \stackrel{d}{=} f_1 \cup q \Big|_{\text{et} q \setminus \text{et} f_1}, \text{ ahol}$$

$$f_1 \stackrel{d}{=} \{\langle \varphi \rightarrow \psi, \varphi, \psi \rangle \mid \varphi, \psi \in F\} \quad \text{és}$$

$$q \stackrel{d}{=} \{\langle \varphi, \psi, \psi \rangle \mid \varphi, \psi \in F\}$$

$$s_{2i} \stackrel{d}{=} f_{2i} \cup \Delta_F \Big|_{\text{et} \Delta_F \setminus \text{et} f_{2i}}, \quad \text{ahol}$$

$$f_{2i} \stackrel{d}{=} \{ \langle \varphi \rightarrow \psi, \varphi \rightarrow \bigvee_i \psi \rangle \mid \varphi, \psi \in F, x_i \notin v\varphi \}$$

$$s_{3i} \stackrel{d}{=} f_{3i} \cup \Delta_F \Big|_{\text{et} \Delta_F \setminus \text{et} f_{3i}}, \quad \text{ahol}$$

$$f_{3i} \stackrel{d}{=} \{ \langle \varphi \rightarrow \psi, c_i \varphi \rightarrow \psi \rangle \mid \varphi, \psi \in F, x_i \notin v\psi \}$$

$$\mathcal{C}_Q \stackrel{d}{=} \{ \Sigma \mid \overline{RA}^2 \langle Q^1, a, F, \Theta \rangle, \Sigma \}$$

Megjegyezzük, hogy a fentivel ekvivalens algebrát kapunk, ha a Q_0 halmaz $\bigcup_{i=0}^{12} q_i$ része helyett a következő halmazt adjuk meg:

$$\{ \varphi \wedge \psi \leftrightarrow \psi \wedge \varphi, \varphi \wedge (\psi \vee \chi) \leftrightarrow (\varphi \wedge \psi) \vee (\varphi \wedge \chi), \varphi \wedge (\psi \vee \neg \psi) \leftrightarrow \varphi \mid \varphi, \psi, \chi \in F \},$$

és módosítjuk s_1 -et úgy, hogy ne csak $\langle \varphi \rightarrow \psi, \varphi \rangle$ -hez, hanem $\langle \varphi \leftrightarrow \psi, \varphi \rangle$ -hez is ψ -t rendeljen.

Tétel 39: /Gödel, teljességi/

$$\bigcap \mathcal{C}_Q = 1_F$$

Bizonyítás:

Lásd például [5].



Megjegyezzük, hogy T39 a következőképp is kimondható:

$$\leq_Q = \leq_F, \quad \text{ahol}$$

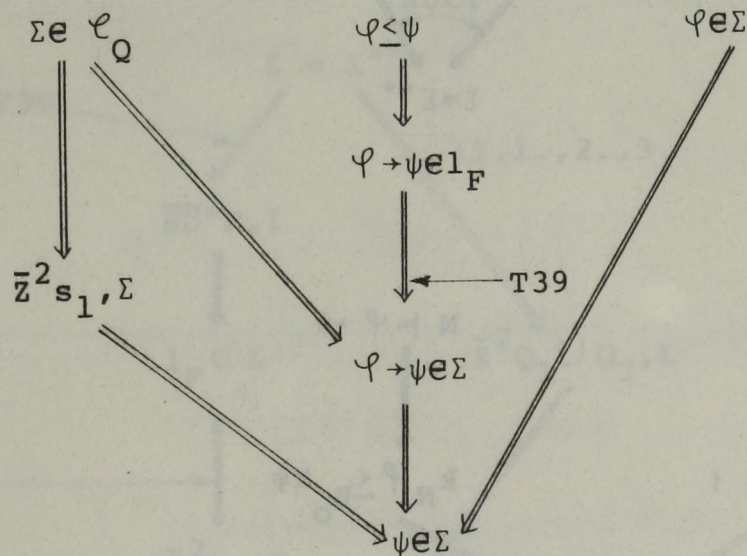
$$\varphi \leq_Q \psi \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \varphi \rightarrow \psi \in \bigcap \mathcal{C}_Q$$

Tétel 40: $\mathcal{L}_Q = \mathcal{L}_\Sigma$

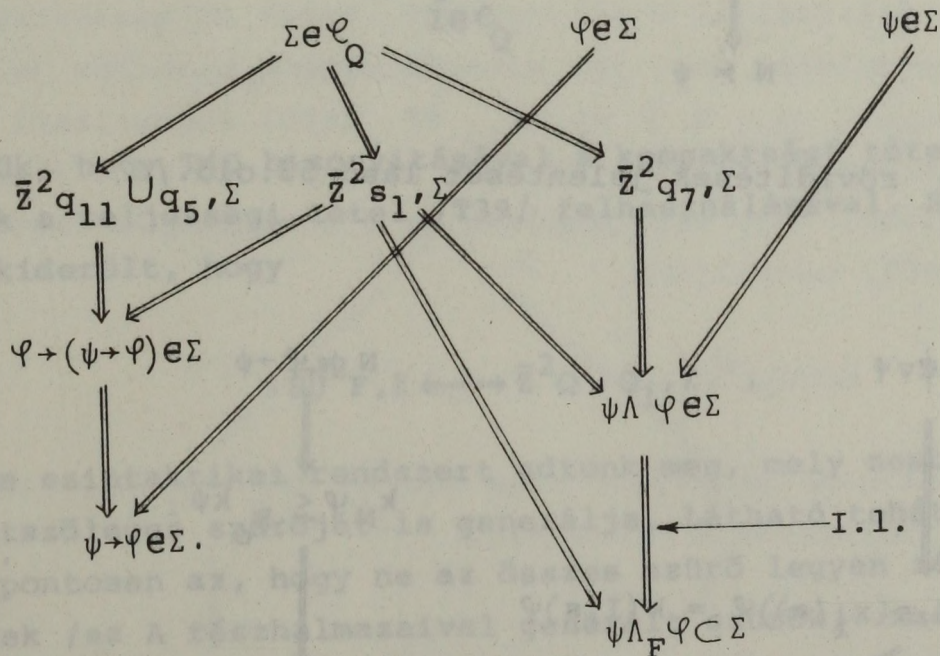
Bizonyítás:

I.

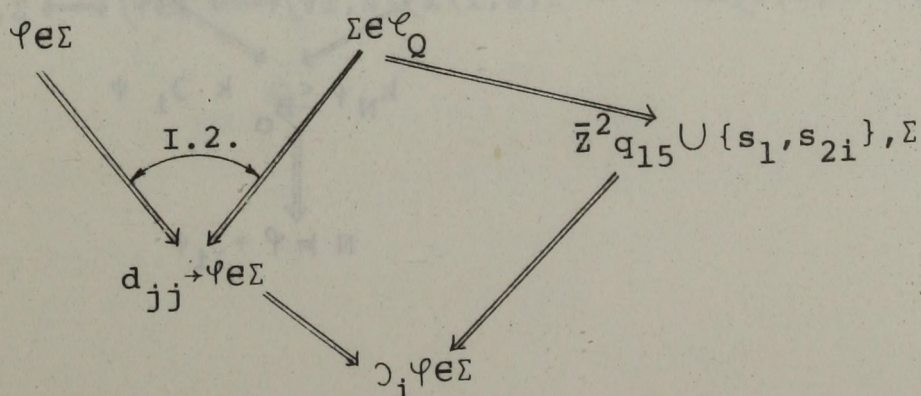
1/

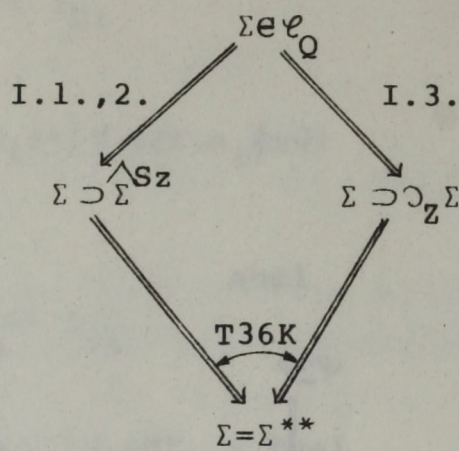


2/

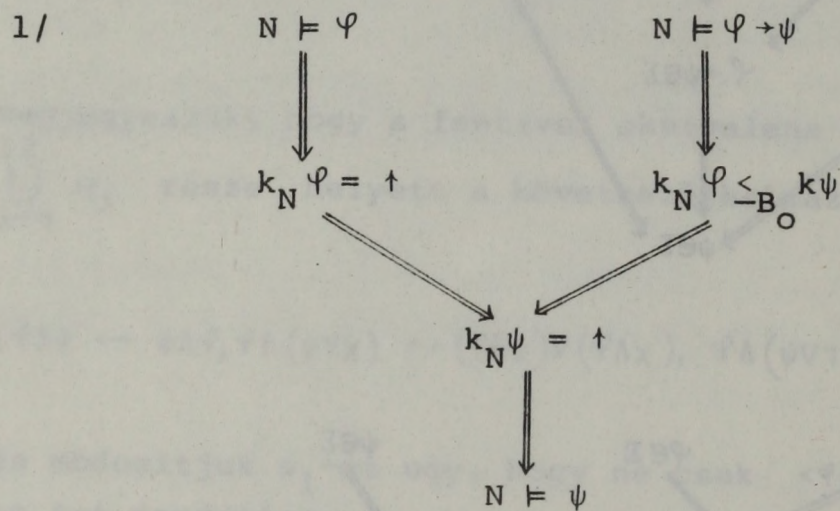


3/



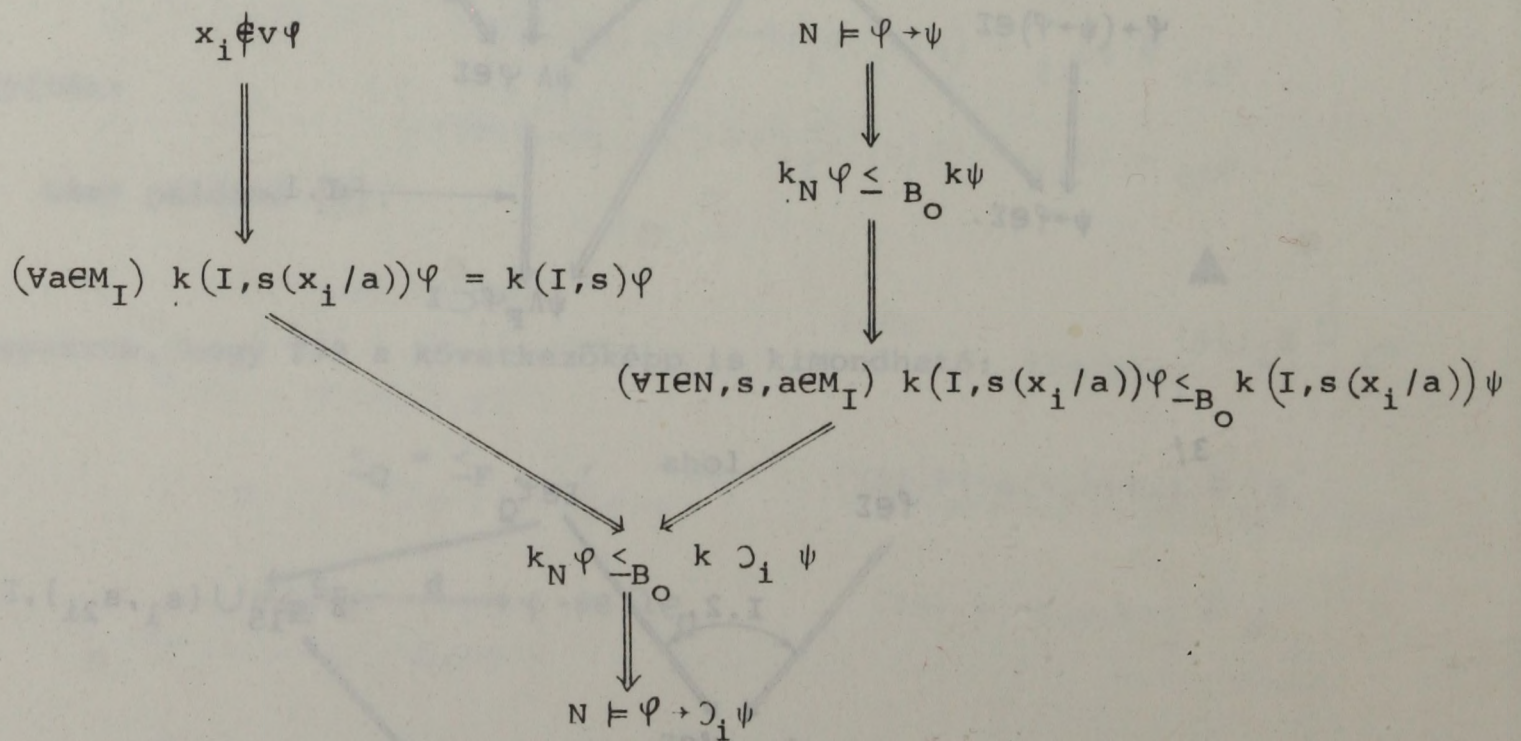


II.



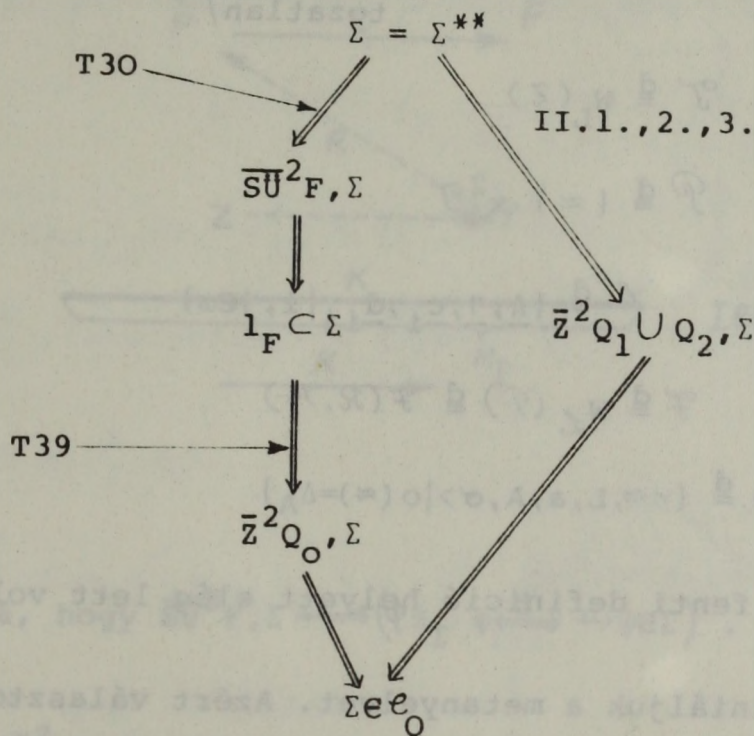
/A k_N és k rövidítések jelentését lásd 53.old./

2/



$$\begin{array}{ccc}
 3/ & x_1 \notin v\psi & N \models \varphi \rightarrow \psi \\
 & \searrow \quad \swarrow & \\
 & N \models c_1 \varphi \rightarrow \psi &
 \end{array}$$

melynek bizonyítása a II.2.-höz hasonló.



Megjegyezzük, hogy T40 bizonyításával a kompaktsági tétel /T37/ egy bizonyítását adtuk a teljességi tétel /T39/ felhasználásával. Sőt, a bizonyítás során az is kiderült, hogy

$$\bar{S}U^2_{F, \Sigma} \iff \bar{Z}^2_Q \setminus Q_1, \Sigma,$$

tehát olyan szintaktikai rendszert adtunk meg, mely nemcsak az elméleteket, hanem F tetszőleges szűrőjét is generálja. Látható tehát, hogy a Q_1 műveletek célja pontosan az, hogy ne az összes szűrő legyen zárt halmaz, hanem csak az elméletek /az A részhalmazaiival generált szűrők/. Azaz, T39 általánosítása:

$$\bar{Z}^2_Q \setminus Q_1, \Sigma \iff (\varphi \in \Sigma \iff (\forall I, s) (k(I, s) \Sigma = \uparrow \implies k(I, s) \varphi = \uparrow))$$

3.5. Metanyelv

3.5.1. A metanyelv és alapvető tulajdonságai

Metaváltozójelek halmaza: $\mathcal{Z} \triangleq \{y_i \mid i \in \omega\}$

Metarelációjelek halmaza: $\mathcal{R} \triangleq \mathcal{R}_2 \triangleq \{\approx\}$

Metaműveletjelek halmaza: $\mathcal{K} \triangleq L$ /L-en az "a" függvény értelmezése változatlan/

Metakifejezések: $\mathcal{T} \triangleq W_L(\mathcal{Z})$

Primmetaformulák: $\mathcal{P} \triangleq \{\approx\} \times^2 \mathcal{T}$

Metamondattani jelek: $\mathcal{L} \triangleq \{\wedge, \neg, c_i, d_{ij} \mid i, j \in \omega\}$

Metaformulák: $\mathcal{F} \triangleq W_{\mathcal{L}}(\mathcal{P}) \triangleq \mathcal{F}(\mathcal{R}, \mathcal{K})$

\mathcal{F} modelltere: $\mathcal{M} \triangleq \{\langle \approx, L, a, A, \sigma \rangle \mid o(\approx) = \Delta_A\}$

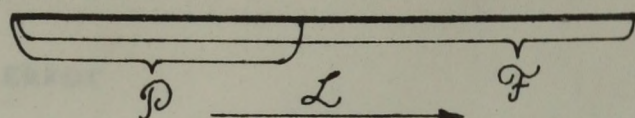
Megjegyezzük, hogy a fenti definíció helyett elég lett volna, ha

$\mathcal{F} \triangleq F(\approx, L)$ -ként definiáljuk a metanyelvet. Azért választottuk mégis a hosszadalmasabb megoldást, mert így elkerülhettünk bizonyos jelölésbeli kényelmetlenségeket, pl. $d_{ij} \in \mathcal{T}$ és $d_{ij} \in F$. Ettől függetlenül \mathcal{F} -re és a kapcsolódó fogalmakra érvényesek az F-re bizonyított tételek. Azért vezettük be a metanyelvet, hogy segítségével az elsőrendű predikátumkalkulusbeli nyelvekről /F-ekről/ beszéljünk.

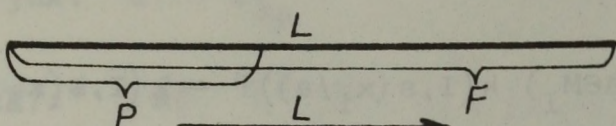
$$I_F \triangleq \langle \approx, L, a, F, \sigma_w \cup \{\langle \approx, \Delta_F \rangle\} \rangle$$

A következőképp illusztrálhatjuk, hogy hogyan épülnek fel a modellterekből a nyelvek, és a nyelvekből a metanyelv.

Meta-nyelv-szint

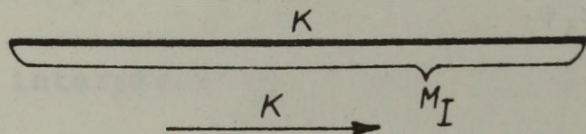


Nyelv-szint



$I_F \in \mathcal{M}$

Modell-szint



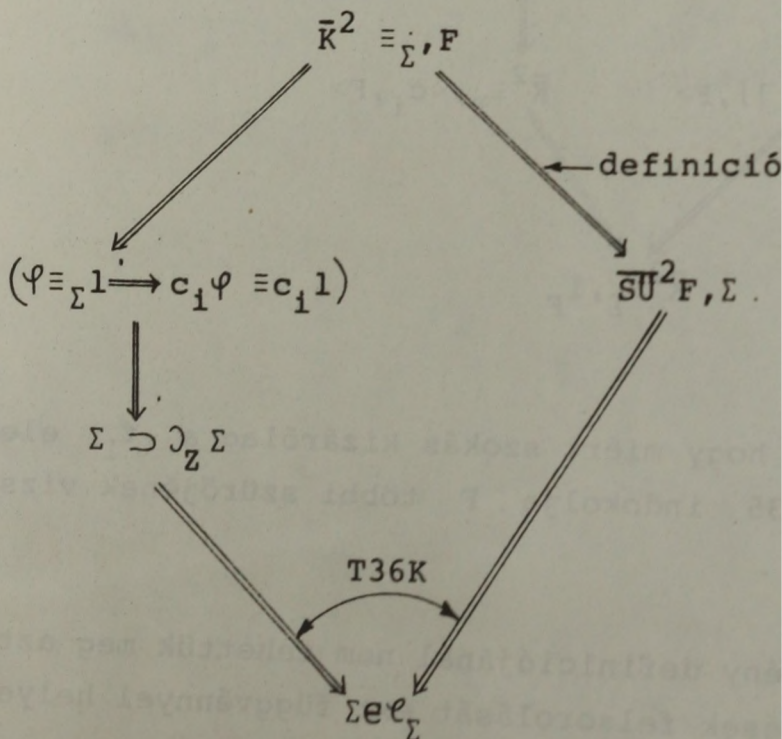
$I \in \mathcal{M}$

Érkezünk rá, hogy $\overline{SU}^2_{F, \Sigma} \implies (\varphi \equiv_{\Sigma} \psi \xleftrightarrow{d} \leftrightarrow \psi e_{\Sigma})$.

Tétel 41: $\bar{K}^2 \equiv_{\Sigma, I_F} \iff \Sigma e e_{\Sigma}$

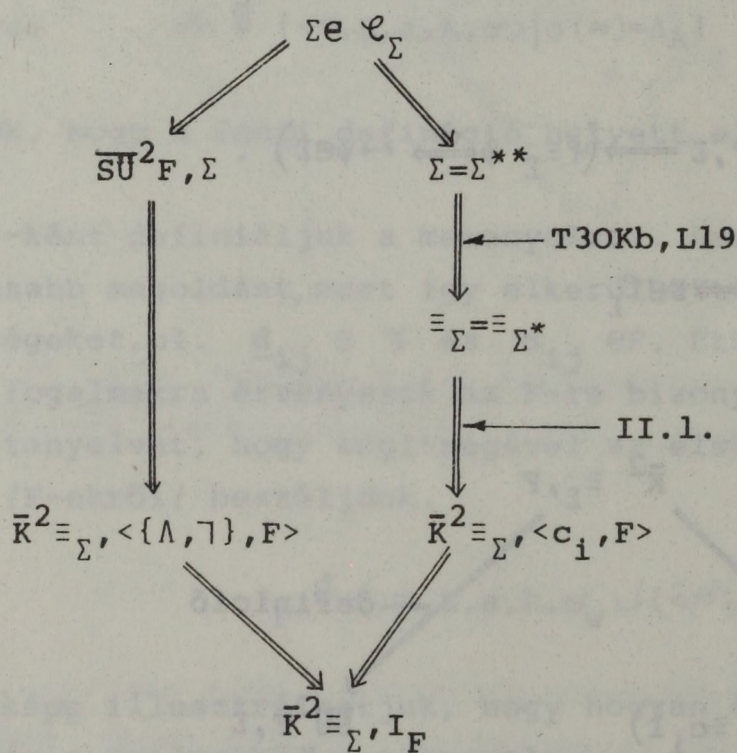
Bizonyítás:

I.



II.

$$\begin{aligned}
 & \varphi \equiv_N \psi \\
 & \downarrow \\
 & (\forall i \in N, s) k \varphi = k \psi \\
 & \downarrow \\
 & (\forall i \in N, s, a \in M_I) k(I, s(x_i/a)) \varphi = k(I, s(x_i/a)) \psi \\
 & \downarrow \\
 & (\forall i \in N, s) k c_i \varphi = k c_i \psi \\
 & \downarrow \\
 & c_i \varphi \equiv_N c_i \psi
 \end{aligned}$$



Ez a tétel jól mutatja, hogy miért szokás kizárólag a \mathcal{C}_Σ elemeivel foglalkozni. Mindazonáltal T35 indokolja F többi szűrőjének vizsgálatát is.

Megjegyzés:

A $k(I, s)$ függvény definíciójánál nem tehattük meg azt az egyszerűsítést /az induktív lépések felsorolását ext függvénnyel helyettesíteni/, ami a többi hasonló függvénynél megtettünk. Ennek oka, hogy

$$(\exists I, s) \sim \bar{K}^2 k(I, s)^0, I_F.$$

Legyen $\Sigma \in \mathcal{C}_\Sigma$. Ekkor

$$C_\Sigma^F \triangleq I_F / \equiv_\Sigma$$

Mint a korábbiakban már jeleztük, \mathcal{C}_Σ^F -t algebraként is használjuk, és az I_F indexet elhagyjuk: $C^F = C_{I_F}^F$.

Következmény /T41K/:

$$a/ \quad C^F \rightsquigarrow C \iff (\exists \Sigma) C \cong C_\Sigma^F$$

$$b/ \quad \bar{K}^2 r, I_F \& r \supset \iff (\exists \Sigma \in \mathcal{C}_\Sigma) r = \equiv_\Sigma$$

Megjegyezzük, hogy $I_F \in \mathcal{M}$, $C_\Sigma^F \in \mathcal{M}$ és $I_F \rightsquigarrow I_J$.

Az \mathcal{F} nyelv C_Σ^F interpretációi képezik jelen fejezet tárgyát.

$$C_\Sigma^F \triangleq \langle L, a, B_\Sigma^F, \sigma_\Sigma \rangle$$

$$\mathcal{B}(C_\Sigma^F) \triangleq \langle \Gamma, a, B_\Sigma^F, \sigma_\Sigma|_\Gamma \rangle, \quad C_\Sigma^F \text{ Boole-része.}$$

Tétel 42: $\mathcal{B}(C_\Sigma^F) = P_\Sigma^F$

Bizonyítás:

$$\varphi \wedge \psi \in \varphi \wedge_\Sigma \psi$$

$$\varphi \vee \psi \in \varphi \vee_\Sigma \psi$$

$$\neg \varphi \in \neg_\Sigma \varphi$$



Következmény: A $\mathcal{B}(C_\Sigma^F)$ -kra és az elméletekkel generált P_Σ^F -kre ugyanazok a tételek igazak.

Az előző fejezetekben elmondottak $\Sigma \in \mathcal{C}_\Sigma$ -kra vonatkozó részét közvetlenül is megkaphattuk volna a C_Σ^F k vizsgálatából. Itt kiindulhattunk volna abból, hogy ha $\Sigma_1 \subset \dots \subset \Sigma_n$, akkor

$$I_F \rightsquigarrow C^F \rightsquigarrow C_{\Sigma_1}^F \rightsquigarrow \dots \rightsquigarrow C_{\Sigma_n}^F. \text{ Emlékeztetünk azonban arra, hogy } P_\Sigma^F \text{-hoz}$$

csak akkor van C_Σ^F , ha $\Sigma \in \mathcal{C}_\Sigma$. Tehát ezen az egyszerűbb uton az előző fejezeteknek csak az elméletekre vonatkozó részét kaphattuk volna meg.

Ezt jól illusztrálja a következő

Következmény: /T31T41K/

$$(\exists \bar{K}^2_{r,P^F}) \sim \bar{K}^2_{r,C^F}$$

3.5.2. Cilindrikus algebrák

Logika alatt egy, a következő szerkezetű rendszert értünk: adva van egy jelhalmaz X , egy nyelv $N \subset X^*$ a hozzátartozó interpretációs szabályokkal és egy zárt halmazrendszer \mathcal{C} az N halmaz fölött. Valamely $\Sigma \subset N$ logikai következményei /az általa generált elmélet/ a Σ lezárása \mathcal{C} szerint. Ha \mathcal{C} algebrai /és szintaktikailag definiálható/, akkor adhatók szintaktikai következtetési szabályok. Ilyen logikák pl. az itéletkalkulus, a különböző rendű predikátumkalkulusok, a többtipusu logikák [5], stb. Az itéletkalkulus zárt rendszeréhez tartozó algebrák a Boole-algebrák, a predikátumkalkulus zárt rendszeréhez tartozó algebrák pedig a cilindrikus algebrák.

A Boole-algebrák és cilindrikus algebrák elsőrendű /logikai/ definíciója: /kényelmi okokból most F helyett az \mathcal{F} nyelvet használjuk, de ennek semmi tartalmi jelentősége nincs/

Legyen $\Sigma_B^{**} \subset \mathcal{F}(\approx, \{\wedge, \neg\})$, úgy, hogy

$$\Sigma_B \stackrel{d}{=} \{y_1 \wedge y_2 \approx y_2 \wedge y_1$$

$$y_1 \wedge \neg(\neg y_2 \wedge \neg y_3) \approx \neg(\neg(y_1 \wedge y_2) \wedge \neg(y_1 \wedge y_3))\}$$

$$y_1 \wedge \neg(y_2 \wedge \neg y_2) \approx y_1\}$$

Boole-algebra \overline{BA} /

$$\overline{BA} \mathcal{L} \xleftrightarrow{d} \mathcal{L} \in \Sigma_B^*$$

Megjegyzés: Az a definíció, melyet a Boole-algebrára Σ_B segítségével adtunk, ekvivalens a cikk elején adott definícióval. Ha az $\langle \{\wedge, \neg\}, a, A, \emptyset \rangle$ algebrára érvényes a következő három egyenlet:

$$x_1 \wedge x_2 = x_2 \wedge x_1$$

$$x_1 \wedge \neg(\neg x_2 \wedge \neg x_3) = \neg(\neg(x_1 \wedge x_2) \wedge \neg(x_1 \wedge x_3))$$

$$x_1 \wedge \neg(x_2 \wedge \neg x_2) = x_1$$

akkor definiálható a

$$0 \stackrel{d}{=} x_1 \wedge \neg x_1$$

nullaargumentumu levezetett művelet, és bevezetve a $V,1$ levezetett műveleteket, a fenti algebrára érvényes lesz a cikk elején adott definíció 12 egyenlete. A bizonyítás és az ilyen jellegű definíciós ekvivalencia fogalom pontosabb tárgyalása megtalálható [6]-ban.

Legyen $\Sigma_C^{**} \subset \mathcal{F}(\approx, L)$, úgy, hogy

$$\Sigma_C \stackrel{d}{=} \Sigma_B \cup \bigcup_{i=1}^7 e_i, \text{ ahol}$$

$$e_1 \stackrel{d}{=} \{c_i \neg d_{11} \approx \neg d_{11} \mid i \in \omega\}$$

$$e_2 \stackrel{d}{=} \{y_1 \wedge c_i y_1 \approx c_i y_1 \mid i \in \omega\}$$

$$e_3 \stackrel{d}{=} \{c_i (y_1 \wedge c_i y_2) \approx c_i y_1 \wedge c_i y_2 \mid i \in \omega\}$$

$$e_4 \stackrel{d}{=} \{c_i c_j y_1 \approx c_j c_i y_1 \mid i, j \in \omega\}$$

$$e_5 \stackrel{d}{=} \{d_{ii} \approx \neg (y_1 \wedge \neg y_1) \mid i \in \omega\}$$

$$e_6 \stackrel{d}{=} \{d_{jk} \approx c_i (d_{ji} \wedge d_{ik}) \mid i, j, k \in \omega, i \neq j \text{ \& } i \neq k\}$$

$$e_7 \stackrel{d}{=} \{c_i (d_{ij} \wedge y_1) \wedge c_i (d_{ij} \wedge \neg y_1) \approx \neg d_{11} \mid i, j \in \omega, i \neq j\}$$

Cilindrikus algebra \overline{CA}

$$\overline{CA} \mathcal{L} \xleftrightarrow{d} \mathcal{L} e \Sigma_C^*$$

Használhattunk volna levezetett műveleteket /mivel azok csak rövidített írásmódot jelentenek/ Σ_C megadásánál, a következő módon:

$$\Sigma_B = \{y_1 \wedge y_2 \approx y_2 \wedge y_1$$

$$y_1 \wedge (y_2 \vee y_3) \approx (y_1 \wedge y_2) \vee (y_1 \wedge y_3)$$

$$y_1 \wedge (y_2 \vee \neg y_2) \approx y_1\}$$

$$e_1 = \{c_i 0 \approx 0 \mid i \in \omega\}$$

$$e_5 = \{d_{ii} \approx y_1 \vee y_1 \mid i \in \omega\}$$

Tétel 43: $C_\Sigma^F \in (C^F)^{**}$

Bizonyítás:

$$C^F \rightsquigarrow C_\Sigma^F$$

Megjegyzés /M9/: $\sim \Sigma_1 \subset \Sigma_2 \implies \sim C_{\Sigma_2}^F \in (C_{\Sigma_1}^F)^{**}$

Bizonyítás:

$$\begin{array}{c} \Sigma_1 \neq \Sigma_2 \\ \Downarrow \\ (\exists^d \varphi) \varphi \in \Sigma_1 \setminus \Sigma_2 \\ \Downarrow \\ C_{\Sigma_1}^F \models \varphi \& \sim C_{\Sigma_2}^F \models \varphi \end{array}$$

Sejtés /S1/: $\Sigma_C^{**} = (C^F)^*$

Azaz, Σ_C a metanyelvben pontosan a C_Σ^F -k elméletét generálja. A sejtés rávilágít a cilindrikus algebrák elméletének logikai jelentőségére. Emlékeztetünk rá, hogy mivel $\mathcal{R} = \{\approx\}$ és $\Sigma_C \subset \mathcal{P}$, a cilindrikus algebrákra igazak a 3.1. fejezet végén elmondottak. A következő tétellel ekvivalens tétel található [3]-ban, de egészen más formában.

Tétel 44: $\Sigma_C^{**} \subset (C^F)^*$

Bizonyítás:

$$C^F \models \langle \approx, L, a, B^F, \sigma \rangle$$

1/ $C^F \models \Sigma_B$, mert

$$\sigma \wedge = \wedge_F \Big|_{B^F}$$

$$\sigma \neg = \neg_F \Big|_{B^F}$$

/lásd T43/

$c^F \models e_1$, mert minden $i \in \omega$ -ra:

2/

$$c^F \models c_i \neg d_{11} \approx \neg d_{11}$$

$$(\forall s) g(c^F, s) c_i \neg d_{11} = g(c^F, s) \neg d_{11}$$

$$\sigma c_i \sigma \neg d_{11} = \sigma \neg d_{11}$$

$$\sigma c_i \sigma |d_{11}| = \sigma |d_{11}|$$

$$\sigma c_i |d_{11}| = |d_{11}|$$

$$|c_i \neg d_{11}| = |\neg d_{11}|$$

$$(\forall I, s) k(I, s) c_i \neg d_{11} = k(I, s) \neg d_{11}$$

3/

$c^F \models e_2$, mert

$$c^F \models y_1 \wedge c_i y_1 \approx c_i y_1$$

$$(\forall s) g(c^F, s) y_1 \wedge c_i y_1 = g(c^F, s) c_i y_1 \quad /sy_1 \stackrel{d}{=} |\varphi|/$$

$$(\forall \varphi) |\varphi| \sigma \wedge \sigma c_i |\varphi| = \sigma c_i |\varphi|$$

$$(\forall \varphi) |\varphi \wedge c_i \varphi| = |c_i \varphi|$$

$$(\forall I, s) k(I, s) \varphi \wedge c_i \varphi = k(I, s) c_i \varphi$$

4/

$c^F \models e_6$, mert

$$(\forall I, s) k(I, s) d_{jk} = k(I, s) c_i (d_{ji} \wedge d_{ik}) \iff i \neq j \& i \neq k$$

5/

$$C^F \models e_3 \cup e_4 \cup e_5 \cup e_7, \text{ mert}$$

az állítás 2/ -4/ -hez hasonlóan belátható



Sejtés 2: C^* a legkisebb C^F -et tartalmazó, egyenletekkel axiomatizálható osztály /variety/.

3.6. n-edrendű predikátumkalkulus

Ebben a fejezetben végig műveletjelmentes logikákkal foglalkozunk, azaz $K = \emptyset$, hogy a definíciók áttekinthetőbbek legyenek. Ezt azért tehetjük meg, mert ahogy [7]-ben részletesen megtalálható:

$F(R, K)$ -hoz szintaktikusan definiálható Σ_K úgy, hogy $\Sigma_K \subset F(R \cup K, \emptyset)$

$$\text{és } M(R, K) = \Sigma_K^* \subset M(R \cup K, \emptyset)$$

/ahol F -t és M -t a' szerint képeztük, ahol $\rho \in R$ -re $a'_\rho = a_\rho$ és $\kappa \in K$ -ra $a'_\kappa = a_\kappa + 1$ / és egy $\mu: F(R, K) \leftrightarrow F(R \cup K, \emptyset)$, melyre

$$k(I, s)\varphi = k(I', s)\mu\varphi,$$

/ahol I és I' ugyanaz az algebrai rendszer, a különbség csupán jelölésbeli: $I' = \langle R \cup K, \emptyset, a', M_I, \sigma_I \rangle$ /.

Összefoglalva, minden $\langle F(R, K), \mathcal{C}_\Sigma \rangle$ -hoz tartozik egy vele szemantikusan és szintaktikusan ekvivalens $\langle F(R', \emptyset), \mathcal{C}'_\Sigma \rangle$.

Érdekes még, hogy az $F(R', \emptyset)$ nyelvre [7]-ben bevezetett egyszerűsített írásmód szintaktikailag és szemantikailag megegyezik az $F(R, K)$ nyelvvel, annak a további egyszerűsítésnek ellenére, hogy az $\neq \in R'$ nincs kikötve. Érdemes még megjegyezni, hogy az $F(R', \emptyset)$ nyelv az általánosság csökkenése nélkül olyan egyszerűsítéseket eredményez, hogy például a metanyelv és tárgynyelv között nem kell különbséget tenni ahhoz, hogy a metanyelv formulái egyértelműek legyenek.

3.6.1. Nyelv

n -edrendű m -argumentumu változók: $z_m^n \triangleq \{x_{m,i}^n \mid i \in \omega\}$

$$n \geq 2\text{-re } z^n \triangleq \bigcup_{m=1}^{\infty} z_m^n, \quad z^1 \triangleq z$$

n -edrendű mondattani jelek: $L^n \triangleq \{\wedge, \neg, c_i, d_{ij}, c_{m,i}^k, d_{m,i,j}^k \mid i, j \in \omega, m > 0, 0 < k \leq n\}$

n-edrendű primformulák:

$$P^0 \triangleq \bigcup_{m=1}^{\infty} R_m \times m_{K_0}$$

$$P^1 \triangleq \bigcup_{m=1}^{\infty} R_m \times m_Z$$

$$n \geq 2 \text{ -re } P^n \triangleq \bigcup_{m=1}^{\infty} Z_m^n \times m_{Z^{n-1}}$$

n-edrendű formulák:

$$F^n \triangleq W_{Ln} \left(\bigcup_{m=0}^n P^m \right)$$

3.6.2. Interpretáció

Interpretáció és modelltér megegyezik az elsőrendű predikátumkalkuluséval, azaz $\langle R, K_0, a, M_I, \sigma_I \rangle$ alakú.

3.6.3. Kiértékelés, zárt halmazok

$$U_m^n(A) \triangleq \pi_m^{m_{U^{n-1}(A)}}$$

$$U^1(A) \triangleq A$$

$$U^n(A) \triangleq \bigcup_{m=1}^{\infty} U_m^n(A)$$

$$s \Big|_{Z_m^n} : Z_m^n \longrightarrow U_m^n(M_I)$$

Kiterjesztjük a $k(I, s)$ függvényt n-edrendű nyelvre:

$$\text{ha } x_{m_i}^n \propto e p^n, \text{ akkor}$$

$$k(I, s) x_{m,i}^n \alpha = \uparrow \xleftrightarrow{d} \bigwedge_m s \alpha e s x_{m,i}^n$$

$$k(I, s) c_{m,i}^1 \varphi \stackrel{d}{=} k(I, s) c_i \varphi$$

$$n \geq 2 \text{ -re } k(I, s) c_{m,i}^n \varphi = \uparrow \xleftrightarrow{d} (\forall a \in U_m^n(M_I)) k(I, s (x_{m,i}^n / a)) \varphi = \uparrow$$

$$k(I, s) d_{m,i,j}^1 \stackrel{d}{=} k(I, s) d_{ij}$$

$$n \geq 2 \text{ -re } k(I, s) d_{m,i,j}^n \stackrel{d}{=} \uparrow \xleftrightarrow{d} s x_{m,i}^n = s x_{m,j}^n$$

A $k(I, s)$ függvényre vonatkozó többi kikötést megadtuk a 3. fejezet elején.

Az érvényesség definíciója ugyanaz, mint a 3. fejezetben, de most már a kiterjesztett $k(I, s)$ függvénnel.

$$N^* \stackrel{n}{=} \{\varphi \in F^n \mid N \models \varphi\} \quad ; \quad N^* \stackrel{1}{=} N^*$$

$$e_{\Sigma}^n \stackrel{n}{=} \{\Sigma \mid \Sigma^{**} = \Sigma\} \quad ; \quad e_{\Sigma}^1 \stackrel{1}{=} e_{\Sigma}$$

$$e_N^n = \{N \mid N^{**} = N\} \quad ; \quad e_N^1 \stackrel{1}{=} e_N$$

3.6.4. Szintaktika és szemantika kapcsolata

$n \geq 2$ esetére a szintaktika és szemantika kapcsolata nem ugyanolyan, mint elsőrendűre, például nem igaz a kompaktsági tétel:

Tétel 45: $(\exists \Sigma \subset F^2) ((\forall \Sigma_0 \subset \Sigma) (\exists I) I \models \Sigma_0 \& \sim (\exists I) I \models \Sigma)$

Bizonyítás:

$$\varphi_1 \stackrel{d}{=} \neg c_{2,1}^2 ((c_1 x_{2,1}^2 x_1 x_1 \wedge c_1 c_2 c_3 (x_{2,1}^2 x_1 x_2 \wedge x_{2,1}^2 x_2 x_3 \rightarrow x_{2,1}^2 x_1 x_3) \wedge c_1 c_2 x_{1,1}^2 x_1 x_2)$$

$$\varphi_2 \stackrel{d}{=} c_1 c_2 \neg d_{12}$$

$$\varphi_3 \stackrel{d}{=} c_1 c_2 c_3 (\neg d_{12} \wedge \neg d_{13} \wedge \neg d_{23})$$

\vdots

$$\varphi_n \stackrel{d}{=} c_1 c_2 \dots c_n (\neg d_{12} \wedge \dots \wedge \neg d_{1n} \wedge \neg d_{23} \wedge \dots \wedge \neg d_{n-1,n})$$

$$\Sigma \stackrel{d}{=} \{\varphi_i \mid i \in \omega \setminus \{0\}\}$$

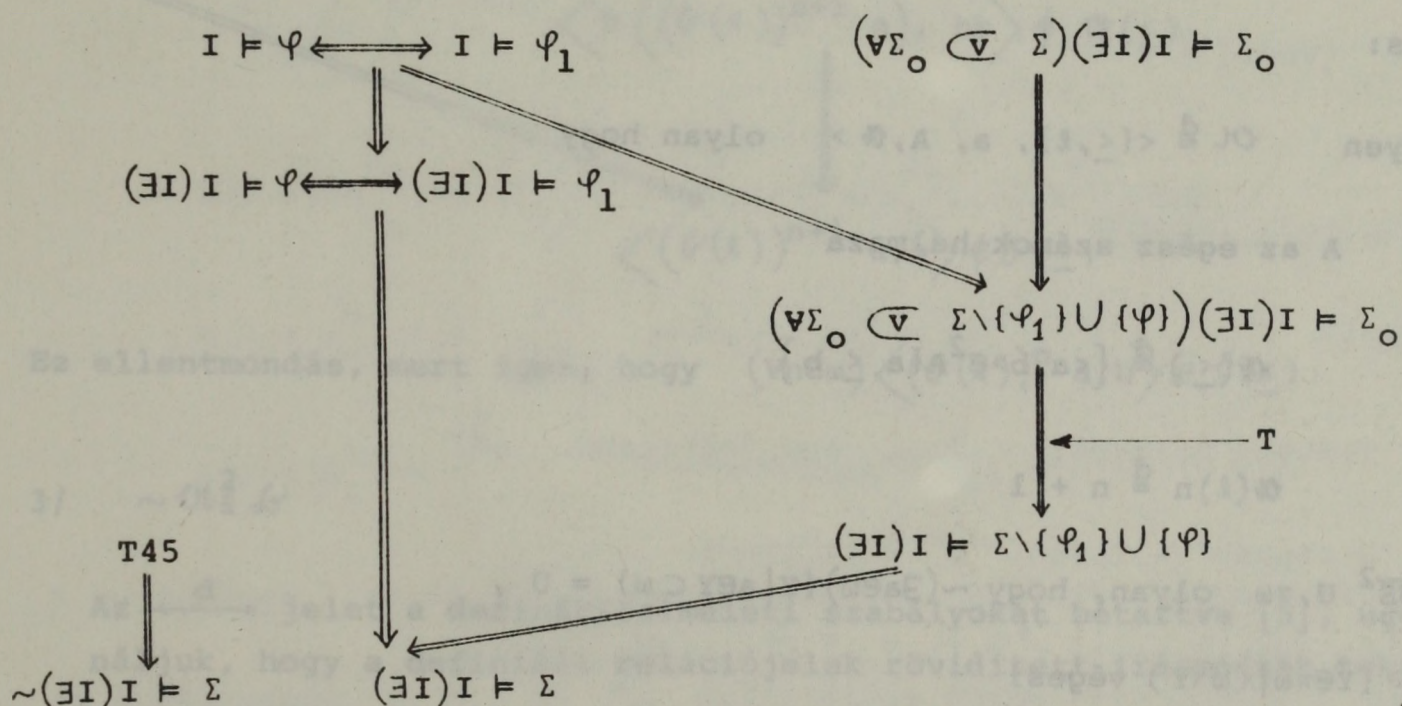
φ_1 azt mondja ki, hogy a modellnek véges sok eleme van,
 $\varphi_n (n \geq 2)$ pedig azt, hogy a modellnek legalább n eleme van.

Σ bármely Σ_0 véges részhalmazának van modellje, míg Σ -nak nincs.

Következmény: $/T45K/\sim(\exists\varphi\in F)(I \models \varphi \iff I \models \varphi_1)$,

azaz φ_1 nem fogalmazható meg elsőrendű nyelven.

Bizonyítás:



Most definiálunk egy ekvivalenciarelációsereget M -n.

$$I_1 \stackrel{n}{\equiv} I_2 \iff I_1^* \stackrel{n}{=} I_2^*$$

Tétel 46:

a/ $\overline{EQ}^{2,n} \equiv , M$

b/ $k \leq n \implies \stackrel{k}{\equiv} \subset \stackrel{n}{\equiv}$

A bizonyítás egyszerű számolással történik.

Tétel 47: $\frac{1}{\equiv} \neq \frac{2}{\equiv}$

Bizonyítás: T45K

A következő tétel azt mondja ki, hogy a $\frac{1}{\equiv}$ szerinti megkülönböztetethetlenség nemcsak számosságban, de szerkezetileg eltérő modellekre is fennáll.

Tétel 48:

$$\left(\exists \langle \mathcal{A}, \mathcal{L} \rangle \in \frac{1}{\equiv} \setminus \frac{2}{\equiv} \right) \sim (\mathcal{A} \xrightarrow{\sim} \mathcal{L} \vee \mathcal{L} \xrightarrow{\sim} \mathcal{A})$$

Bizonyítás:

Legyen $\mathcal{A} \stackrel{d}{=} \langle \{ \leq, l \}, a, A, \mathcal{U} \rangle$ olyan hogy

A az egész számok halmaza

$$\mathcal{U}(\leq) \stackrel{d}{=} \{ \langle a, b \rangle \in {}^2 A \mid a \leq b \}$$

$$\mathcal{U}(l)_n \stackrel{d}{=} n + 1$$

Legyen $\overline{U}^2 U, \pi_\omega$ olyan, hogy $\sim(\exists a \in \omega) \{ Y \mid a \in Y \subset \omega \} = U$,

akkor $U \supset \{ Y \in \pi_\omega \mid (\omega \setminus Y) \text{ véges} \}$

$$I \stackrel{d}{=} \{ \langle i, \mathcal{A} \rangle \mid i \in \omega \}$$

$$\mathcal{L} \stackrel{d}{=} \upharpoonright_U^I \text{ ahol } \mathcal{L} \stackrel{d}{=} \langle \{ \leq, l \}, a, B, \mathcal{U} \rangle$$

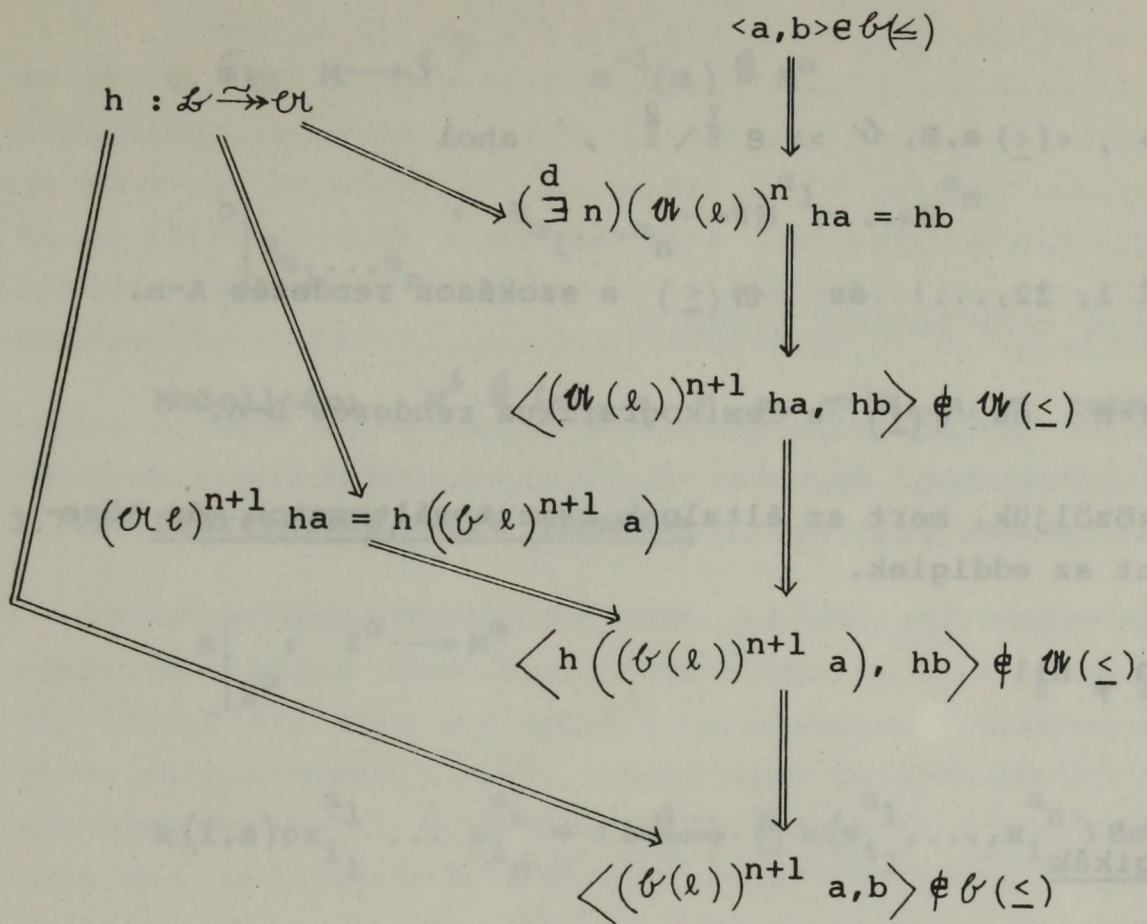
1/ $\mathcal{A} \stackrel{1}{\equiv} \mathcal{L}$, következik az ultraszorzat-tételből

2/ $\sim(\exists h) h : \mathcal{L} \xrightarrow{\sim} \mathcal{A}$, mert

Tegyük fel, hogy $h : \mathcal{L} \xrightarrow{\sim} \mathcal{A}$

legyen $a \stackrel{d}{=} \langle 0, 0, \dots \rangle$

$$b \stackrel{d}{=} \langle 0, 1, 2, 3, \dots \rangle$$



Ez ellentmondás, mert igaz, hogy $(\forall n \in \omega) \langle (U(l))^n a, b \rangle \in U(\leq)$.

3/ $\sim U \equiv L$

Az \xleftrightarrow{d} jelet a definícióelméleti szabályokat betartva [5], úgy használjuk, hogy a definiált relációjelek rövidített írásmódnak tekinthetők.

$$\begin{aligned} \vee x_{1,1}^2 \xleftrightarrow{d} \neg c_{2,1}^2 (\neg c_1 (x_{1,1}^2 x_1 \rightarrow c_2 x_{2,1}^2 x_1 x_2) \wedge (x_{1,1}^2 x_1 \wedge x_{1,1}^2 x_2 \wedge \neg d_{12} \rightarrow \\ \rightarrow (x_{2,1}^2 x_1 x_3 \wedge x_{2,1}^2 x_2 x_4 \rightarrow \neg d_{34})) \wedge c_1 (x_{1,1}^2 x_1 \wedge \neg x_{2,1}^2 x_1 x_1)) \end{aligned} \quad \text{*/}$$

$$\varphi \stackrel{d}{=} \neg c_1 \neg c_2 (\vee x_{1,1}^2 \wedge ((x_1 \leq x_3 \wedge x_3 \leq x_2) \leftrightarrow x_{1,1}^2 x_3))$$

$$\varphi \in F^2 \ \& \ U \models \varphi \ \& \ \sim L \models \varphi$$



*/ $\vee x$ azt jelenti, hogy az x halmaz véges.

Megjegyzés:

$\langle \langle \{ \leq \}, a, A, \mathcal{U} \rangle, \langle \{ \leq \} a, B, \mathcal{V} \rangle \rangle \in \mathbb{E}^1 \setminus \mathbb{E}^2$, ahol

$A \stackrel{d}{=} \{0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$ és $\mathcal{U}(\leq)$ a szokásos rendezés A-n.

$B \stackrel{d}{=} \{0, 1\} \times A$ és $\mathcal{V}(\leq)$ a lexikografikus rendezés B-n.

A bizonyítást nem közöljük, mert az általunk ismert változaton más közelitést igényel, mint az eddigiek.

Sejtés 3: $(\forall n \in \omega) \mathbb{E}^n \neq \mathbb{E}^{n+1}$

3.7. Többszínű logikák

3.7.1. Nyelv

Tipusok halmaza: \mathcal{I} ; egy jelhalmaz $\alpha \in \mathcal{I}$

α -típusú változók: $Z^\alpha \stackrel{d}{=} \{x_i^\alpha \mid i \in \omega\}$

Mondattani jelek: $L \stackrel{d}{=} \{\wedge, \vee, c_i^\alpha, d_{ij}^\alpha \mid i, j \in \omega, \alpha \in \mathcal{I}\}$

$\alpha_1 \dots \alpha_n$ -típusú relációjelek halmaza: $R_{\alpha_1 \dots \alpha_n} \stackrel{d}{=} U\{R_\gamma \mid \gamma \in \mathcal{I}^*\}$

Primformulák: $P^\mathcal{I} \stackrel{d}{=} U\{R_{\alpha_1 \dots \alpha_n} x_1^{\alpha_1} \dots x_n^{\alpha_n} \mid \alpha_1 \dots \alpha_n \in \mathcal{I}^*\}$

Formulák: $F^\mathcal{I} \stackrel{d}{=} W_L^\mathcal{I}(P^\mathcal{I})$

3.7.2. Interpretáció, modelltér

Interpretáció: $I^\mathcal{I} \stackrel{d}{=} \langle R, a, M, m, \emptyset \rangle$, ahol

R : jelhalmaz

a : $R \rightarrow \mathcal{I}^*$ $a^{-1}(\gamma) \stackrel{d}{=} R_\gamma$

M : halmaz, a hordozó

$$m: M \rightarrow \mathcal{J} \quad m^{-1}(\alpha) \stackrel{d}{=} M^\alpha$$

$$o \Big|_{R_{\alpha_1 \dots \alpha_n}} : R_{\alpha_1 \dots \alpha_n} \rightarrow \prod M^{\alpha_1} \times \dots \times M^{\alpha_n}$$

Modelltér: $M^{\mathcal{J}} \stackrel{d}{=} \{ \langle R, a, M, m, \sigma \rangle \mid M, m, \sigma \text{ tetszőleges} \}$

3.7.3. Kiértékelés, zárt halmazok

$$s \Big|_{Z^\alpha} : Z^\alpha \rightarrow M^\alpha$$

$$k(I, s) \rho x_{i_1}^{\alpha_1} \dots x_{i_n}^{\alpha_n} = \uparrow \stackrel{d}{\iff} \bigcap s \langle x_{i_1}^{\alpha_1}, \dots, x_{i_n}^{\alpha_n} \rangle e \sigma \rho$$

$$k(I, s) d_{ij}^\alpha = \uparrow \stackrel{d}{\iff} s x_i^\alpha = s x_j^\alpha$$

$$k(I, s) c_i^\alpha \varphi = \uparrow \stackrel{d}{\iff} (\exists a \in M^\alpha) k(I, s(x_i^\alpha/a)) \varphi = \uparrow$$

A megkötések \mathcal{I} -re és V -ra megegyeznek a 3. fejezet elején megadottakkal.

Az érvényesség \models , \mathcal{L}_Σ és \mathcal{L}_N definíciója formálisan azonos a predikátumkalkulusnál megadott definícióval, csak a $k(I, s)$ függvény és a modeltér most más.

A többtipusu logikák nyelve a szintaktika és szemantika közti kapcsolat szempontjából úgy viselkedik, mint az elsőrendű nyelv, például igaz rá a kompaktsági tétel.

Bármely $\mathcal{U} = \langle R, r, A, \mathcal{U} \rangle$ algebrai rendszerhez található olyan $\mathcal{L} = \langle G, g, B, \mathcal{L} \rangle$ algebrai rendszer, hogy $\mathcal{L} \supset \mathcal{U}$, és \mathcal{U} minden olyan tulajdonsága, mely megfogalmazható, megfogalmazható \mathcal{L} elsőrendű nyelven /lásd [7]/. A megfeleltetés úgy történik, hogy \mathcal{L} -n definiálunk egy többtipusu nyelvet. \mathcal{U} n -edrendű nyelvét ennek feleltetjük meg, majd a többtipusu nyelvet megfeleltetjük \mathcal{L} elsőrendű nyelvének.

4. A NYELVHIERARCHIA ABSZTRAKCIÓS SZINTJEI

Legyen D az univerzum jelrendszere és D^* a D feletti lehetséges jelsorozatok összessége. Legyenek L_k -k a megoldórendszer $/MR/$ nyelvei. Az MR -nek rendelkeznie kell egy $\mathcal{A} : D^* \xrightarrow{\sim} L_k$ homomorfizmussal.

Legyen $P \subset D^*$ és legyen $\{p_i / i \in \omega\} \subset P$ probléma az adott MR számára.

Problémakör $/PK/$

$$\overline{PK} \hat{P} \xleftrightarrow{d} (\forall p_i, p_j \in \hat{P}) (\exists L_k) \mathcal{A} p_i, \mathcal{A} p_j \in L_k$$

A D -ben lévő kijelentések a MR által kiválasztott L_k szintjétől függően különböző bonyolultsági problémák lehetnek. A problémák bonyolultsági szintjeinek megfelelően a L_k nyelveken a következő négy absztrakciós szintet különböztetjük meg:

- 1/ Első szintű nyelv $/F^0/$. Nem ad lehetőséget absztrahálásra, mivel csupán a problémakör elemeit tudja megnevezni. Ez a D interpretációit konstatáló nyelv szint. Megfelel a 0-ad rendű predikátumkalkulusnak.
- 2/ Második szintű nyelv $/F^1/$. Lehetőséget biztosít D egyes interpretációinak elemei közti kapcsolat leírására egy adott jelenségkörön belül. Itt már lehetőség van bizonyos foku absztrahálásra. Ez megfelel az elsőrendű predikátumkalkulusnak.
- 3/ Harmadik szintű nyelv $/F^n, n \geq 2/$. Lehetőséget nyújt mélyebb kapcsolatok vizsgálatára és magasabb rendű absztrahálásra is egy adott jelenségkörben. Ennek felel meg az n -ed rendű $/n \geq 2/$ predikátumkalkulus.
- 4/ Negyedik szintű nyelv. A problémakörnek megfelelő teljes nyelv, az un . rendszerszintű nyelv. Lehetőséget biztosít a problémakör tetszőleges szintű absztrakcióival történő analízisre változó jelenségkör mellett is. Ez egy olyan metanyelv, amely egy új 1-2-3-4 fejlődési ciklus első szintű nyelvének része lehet.

Míg az 1-2 és 2-3 szintek közti átmenet /a nyelvre és az elméletre nézve/ csak kiterjesztést jelent, addig a 3-4 szintek közti átmenet átfogalmazást kíván és így a legerősebb induktív logikai igényeket támasztja a MR-rel szemben. Pl. különböző rendű predikátumkalkulusok leírásához és az ilyen logikák megértéséhez a 3.6. pontban definiált műveleti jel- /K-/ mentes nyelv a 3-4 szintek közti átmenetnek tekinthető. Az algebra fejlődésében hasonlóan 4. szintnek tekinthető az univerzális algebra megjelenése.

A MR a problémakör valamely problémájának leírásához, vagyis beágyazásához a megfelelő absztrakciós szint kiválasztása után ezen a legszűkebb beágyazó nyelvet a finomítási tétel segítségével határozza meg.

Megjegyezzük, hogy a fenti négy szint egyre magasabb fokon történő ismétlődése /mint dialektikus logika/ eloszlatja az információrobbanás látszatát, mert egy adott problémakörre vonatkozó információ mennyiségének felhalmozódása során fokozatosan feljebb lépünk az első, második, harmadik szinteken keresztül. Amikor elérjük a negyedik szintet - mivel mint már említettük ez már egy új, önálló ciklus kiindulópontja /első szintje/ lehet -, az információ már önmagában is /az öt megelőző szintek információanyaga nélkül/ kezelhető. Ugyanakkor az előző szintek reprodukálhatók belőle, így ezek információanyagának tárolása feleslegessé válik. Például az univerzális algebra segítségével az algebra eredményei reprodukálhatók, és ugyanakkor az univerzális algebra tanulmányozásához nem szükségesek algebrai előismeretek. Ebből következik, hogy az oktatásban nem célszerű a történelmi sorrend betartása.

5. BEFEJEZÉS

Az utóbbi években a mesterséges intelligenciával foglalkozó irodalomból egyértelműen kitűnik, hogy a mesterséges intelligencia-elmélet továbbfejlesztéséhez elengedhetetlenül szükséges a már jól kidolgozott szintaktikai elmélet mellett a formális szemantikai elmélet kifejlesztése. Ennek a formalizmusnak igen összetettnek kell lennie, ami a problémakör bonyolultságából következik. A [8]-ban felsorolt formális alapok közül a beágyazó logika univerzális algebrai nyelven megfogalmazott alapjait kívántuk jelenlegi tanulmányunkban tisztázni. A későbbiekben az adekvát nyelvek elméletével az axiomatizálható modelterek hierarchiáját tervezzük vizsgálni, ami a megfelelő absztrakciós szint kiválasztásához ad módszert. Foglalkozni kívánunk még a megoldó logikával, amely lehetőséget biztosít sztochasztikus nyelvek segítségével a $MR L_k$ nyelveinek hipotetikus kiterjesztésére, és ez alapul szolgál az induktív logikai módszerek kidolgozásához. Ez módszert adna a heurisztikus működésű programrendszerek szintéziséhez is.

A későbbiekben a MR meglévő tudásszintjének magasabb szinten történő ujrászervezését dialektikus logikai módszerrel, szintén induktív kiterjesztés útján végző evolúciós logika alapjait kívánjuk kidolgozni. Itt az induktív logika már nem csak egy elméleten belül, hanem a MR adott tudásszintjéhez tartozó nyelvek, és elméletek között operál /modelterek egymásbaágyazása, elméletek egymásra-interpretálása, stb./. Ez a fejlődés is a fenti négy szint dialektikus ismétlődése szerint történik. Az evolúciós logika az alapja az önszervező MR-nek.

Ahhoz, hogy a későbbiekben kidolgozásra kerülő formális apparátus lehetőséget biztosítson a mesterséges intelligencia, pl. egy probléma-megoldó programrendszer szintéziséhez, szükséges a "probléma" formális elméletének kidolgozása. Ennek felhasználása és a fenti logikák együttes vizsgálata lehetőséget ad a pragmatika formális elméletének kidolgozására. Ez egy adott probléma és a MR aktualizált célhalmaza szerint orientált nyelvhierarchiára épül. Itt egy újfajta un. funkcionális vagy viselkedési logika körvonalazódik ki.

Egy magasszintű meseterséges intelligencia, amely képes önszervezésre, vagy önmaga továbbképzésére a következő logikák összehangolt rendszerén kell alapulnia:

- 1/ beállító logika
- 2/ megoldó logika
- 3/ viselkedési logika
- 4/ evolúciós logika.

- [1] Cohn, P.M.: Universal Algebra, Harper & Row, London, 1962.
- [2] Mendelson, A.M.: An Introduction to Mathematical Logic, Macmillan, New York, 1964.
- [3] Henkin, L., Monk, J.D., Tarski, A.: Cylindric Algebras, Part I, North Holland, London, 1971.
- [4] Mal'cev, A.M.: The mathematics of algebraic systems, collected papers, North-Holland, London, 1971.
- [5] Enderton, H.B.: A mathematical introduction to logic, Academic Press, 1972.
- [6] Andráska, H., Pajtasz, K., Németi, I.: A Boole-algebrák miniszabályai, Művelődési és Könyvtári Kiadó, Budapest, 1972.
- [7] Andráska, H., Gergely, T., Németi, I.: Az n-ed rendű nyelvek néhány kérdéséről (kézirat), 1972.
- [8] Gergely, T.: A halmazok és a logika, Művelődési és Könyvtári Kiadó, Budapest, 1972.

I R O D A L O M

- [1] Cohn, P.M.: Universal Algebra, Harper & Row, London, 1965.
- [2] Мальцев, А.М.: Аьгбранические системы, Наука, 1970.
- [3] Henkin, L., Monk, J.D., Tarski, A.: Cylindric Algebras. Part I, North Holland, London, 1971.
- [4] Mal'cev, A.M.: The mathematics of algebraic system, collected papers, North-Holland, London, 1971.
- [5] Enderton, H.B.: A mathematical introduction to logic, Academic Press, 1972.
- [6] Andréka, H., M.Pajzs, K., Németi, I.: A Boole-algebrák minimális definiáló nyelvéről. Számológép. /Megjelenés alatt/
- [7] Andréka, H., Gergely, T., Németi, I.: Az n-ed rendű nyelvek néhány kérdéséről /kézirat/.
- [8] Гергей Т.: Некоторые вопросы формальной теории решения проблем, сб. докладов симпозиума "Теория задач и способов их решения" Киев, 1972.

DEFINICIÓGYÜJTEMÉNY

$$w_{\Omega}(x) \stackrel{d}{=} \bigcap \{A \mid A = x \cup \bigcup_{n=0}^{\infty} \Omega_n \times n_A\} \quad (4)^{\times/}$$

$$\bar{z}^3 \sigma, \Omega, B \stackrel{d}{\longleftrightarrow} (\forall f \in \sigma \Omega) f(a^f_B) \subset B \quad (5)$$

$$\bar{z}^2 \sigma \Omega, B \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \bar{z}^3 \sigma, \Omega, B \quad (5)$$

$$\overline{RA}^2 \langle \Omega, a, A, o \rangle, B \stackrel{d}{\longleftrightarrow} B \subset A \ \& \ \bar{z}^3 \sigma, \Omega, B \quad (5)$$

$$\square^n r \stackrel{d}{=} \{ \langle \langle a_1, \dots, a_n \rangle, \langle b_1, \dots, b_n \rangle \mid (\forall i \in [1, n]) \langle a_i, b_i \rangle \in r \} \quad (6)$$

$$\bar{k}^2 \equiv, \mathcal{U} \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \bar{k}^2 \equiv, \mathcal{L} \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \overline{RA}^2 \mathcal{L} \times \mathcal{L}, \equiv, \text{ ahol } (6)$$

$$\mathcal{U} = \langle R, K, a, A, \sigma \rangle \text{ és } \mathcal{L} = \langle K, a, A, \sigma \rangle$$

$$\overline{\exists K}^2 \equiv, \mathcal{U} \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \bar{k}^2 \equiv, \mathcal{L} \ \& \ (\forall new, re \in R_n, aer)(\forall i \in [1, n])(\forall ce \equiv a_i) \quad (6)$$

$$(\exists be \square^n \equiv a) \ b_i = c \ \& \ ber \quad (6)$$

$$\overline{\forall K}^2 \equiv, \mathcal{U} \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \bar{k}^2 \equiv, \mathcal{L} \ \& \ (\forall new, re \in R_n, aer)(\forall be \square^n \equiv (a)) \ ber, \quad (6)$$

$$\text{ahol } a = \langle a_1, \dots, a_n \rangle, \ b = \langle b_1, \dots, b_n \rangle \quad (6)$$

$$\overline{ZH}^2 C, H \stackrel{d}{\longleftrightarrow} C \subset \pi H \ \& \ \bar{z}^2 \{\Omega\}, \pi C \quad (7)$$

$$\overline{LO}^2 f, H \stackrel{d}{\longleftrightarrow} (\forall X \subset H)(X \subset fX \ \& \ f \text{ monoton} \ \& \ f^2 = f \ \& \ f: \pi H \rightarrow \pi H) \quad (8)$$

$$\overline{ER}^2 r, H \stackrel{d}{\longleftrightarrow} r \supset r \circ r \cup \Delta_H \quad (8)$$

$$B^H \stackrel{d}{=} H / \leq^{\epsilon}_{-H} \quad (8)$$

$$T^H \stackrel{d}{=} \{UT \mid T \subset B^H\} \quad (8)$$

^{x/} A zárójelben lévő dőlt számok az oldalszámot jelentik.

$$\hat{x}^H \stackrel{d}{=} \Omega\{T | x \subset T \ \& \ \text{tet}^H\} \quad (9)$$

$$e_H \stackrel{d}{=} \{ \langle x, \hat{x} \rangle | x \subset H \} \quad (9)$$

$$\Omega \stackrel{d}{=} \{ \wedge, \vee, \neg \} \quad (9)$$

$$\Gamma \stackrel{d}{=} \{ \wedge, \vee, \neg, 0, 1 \} \quad (9)$$

$$R_H \stackrel{d}{=} \langle \Omega, a|_{\Omega}, \pi_H, \sigma_H|_{\Omega} \rangle \quad (9)$$

$$P_H \stackrel{d}{=} \langle \Gamma, a, \pi_H, \sigma_H \rangle \quad (9)$$

$$\overline{EH}^2 \leq, H \xleftrightarrow{d} V_H^{(2_H)} \subset B^H \ \& \ \Lambda_H^{(2_H)} \subset B^H \quad (15)$$

$$\overline{KER}^2 \leq, H \xleftrightarrow{d} \neg_H H \subset B^H \quad (15)$$

$$\overline{KEH} \ H \xleftrightarrow{d} \overline{EH} \ H \ \& \ \overline{KER} \ H \quad (15)$$

$$\overline{DEH} \ H \xleftrightarrow{d} \overline{EH} \ H \ \& \ (\forall a, b, c \in H) \ a \wedge_H (b \vee_H c) \ \vee \ (a \wedge_H b) \ \vee_H (a \wedge_H c) \quad (15)$$

$$\overline{EBA} \ H \xleftrightarrow{d} \overline{KEH} \ H \ \& \ \overline{DEH} \ H \quad (15)$$

$$\mathcal{C}_H \stackrel{d}{=} \{ x | x \wedge_H x = x \vee_H x = x \} \quad (19)$$

$$\mathcal{C}_{\neg_H^2} \stackrel{d}{=} \{ x | \neg_H^2 x = x \} \quad (19)$$

$$\tilde{f}^1(x_1, \dots, x_{af}) \stackrel{d}{=} \{ f(a_1, \dots, a_{af}) | (\forall i \in [1, af] \ a_i \in x_i) \} \quad (22)$$

$$\overline{SU}^2_{H,S} \xleftrightarrow{d} S \wedge_H S \subset S \ \& \ S \vee_H S \subset S \ \& \ S \supset \text{sup} H \quad (23)$$

$$\overline{VSU}^2_{H,S} \xleftrightarrow{d} \overline{SU}^2_{H,S} \ \& \ S \neq H \quad (23)$$

$$\overline{SU}^3_{r,H,S} \xleftrightarrow{d} r|_H = \leq_H \ \& \ \overline{SU}^2_{H,S} \quad (23)$$

$$\overline{AZR} \mathcal{C} \xleftrightarrow{d} (\exists \mathcal{L}) \mathcal{C} = \{A | \overline{RA}^2 \mathcal{L}, A\} \quad (24)$$

$$a \equiv_S b \xleftrightarrow{d} a \leftrightarrow_H b \subset S \quad (25)$$

$$\overline{EQ}^2 r, H \xleftrightarrow{d} \overline{ER}^2 r, H \& r = r^{-1} \quad (25)$$

$$H/S \stackrel{d}{=} H/\equiv_S \quad (30)$$

$$\overline{ORA}^2 \langle \Sigma, a, \pi B, \sigma \rangle, A \xleftrightarrow{d} \overline{RA}^2 \langle \Sigma, a, \pi B, \sigma \rangle, A \& (\exists \overline{EQ}^2 r, B) A = B/r \quad (30)$$

$$B_S^H \stackrel{d}{=} H/S \quad (32)$$

$$\leq_S \stackrel{d}{=} \leq_{B_S^H} \quad (32)$$

$$\Omega_S \stackrel{d}{=} \Omega_{B_S^H} \quad (32)$$

$$R_S^H \stackrel{d}{=} \langle \Omega_H, B_S^H \rangle \quad (34)$$

$$P_S^H \stackrel{d}{=} \langle \Omega_H \cup \{s, \neg s\}, B_S^H \rangle \quad (34)$$

$$\mathcal{L}_{0,1} \stackrel{d}{=} \langle \{U, \cap, \setminus\}, \{\phi, \{\phi\}\} \rangle \quad (35)$$

$$\overline{BA} \langle \Omega_H, A \rangle \xleftrightarrow{d} A \subset \pi H \& (\exists \underline{0}, \underline{1} \in A) \overline{BA} \langle \Omega_H \cup \{\underline{0}, \underline{1}\}, A \rangle \quad (35)$$

$$\overline{US}^3 r, H, U \xleftrightarrow{d} \overline{SU}^3 r, H, U \& (a \notin U \implies \neg_H a \subset U) \& U \neq H \quad (35)$$

$$H/S/S_1 \stackrel{d}{=} (H/S)/|S_1|_S \quad (36)$$

$$\Theta_H \stackrel{d}{=} \{\leftrightarrow_H, v_H\} \quad (37)$$

$$\Theta_S^H \stackrel{d}{=} \Theta_H \cup \{s\} \quad (37)$$

$$J_H \stackrel{d}{=} \langle \Theta_H, \pi H \rangle \quad (37)$$

$$J_S^H \stackrel{d}{=} \langle \{\leftrightarrow_H, V_H\}, B_S^H \rangle \quad (39)$$

$$L_S^H \stackrel{d}{=} \langle \{\leftrightarrow_H, V_H, S\}, B_S^H \rangle \quad (39)$$

$$G_S^H \stackrel{d}{=} \langle \{\leftrightarrow_H, \Delta_{B_S^H}, S\}, B_S^H \rangle \quad (39)$$

$$D_S^H \stackrel{d}{=} \langle \{V_H, S\}, B_S^H \rangle \quad (39)$$

$$\overline{MG} L \iff (\exists \overline{BA} R) L = \mathcal{L}(R) \quad (40)$$

$$B \stackrel{d}{=} \mathcal{L}^{-1} \quad (41)$$

$$\overline{L} \langle \{\leftrightarrow, V, 1\}, A \rangle \xleftrightarrow{d} \text{ az } \langle \{\leftrightarrow, \Delta_A, 1\}, A \rangle \text{ algebra-Ábel-csoport,}$$

és $\langle \{V, 1\}, A \rangle$ idempotens félcsoport (41)

$$\overline{KRA}^2 \mathcal{U}, T \xleftrightarrow{d} (\exists \overline{K}^2 r, A) TEA/r \ \& \ \overline{RA}^2 \mathcal{U}, T \quad (43)$$

$$\overline{KRA}^2 \mathcal{U}, \mathcal{L} \xleftrightarrow{d} \overline{KRA}^2 \mathcal{U}, B, \quad (43)$$

$$\text{ahol } \mathcal{U} = \langle E, A \rangle \text{ és } \mathcal{L} = \langle E, B \rangle$$

$$\overline{SL}^2 H, \langle s_1, \dots, s_n \rangle \xleftrightarrow{d} s_1 \supset \dots \supset s_n \quad (44)$$

$$\overline{FI}^2 \langle s_1^1, \dots, s_n^1 \rangle, \langle s_1^2, \dots, s_m^2 \rangle \quad (44)$$

$$\langle s_1^1, \dots, s_n^1 \rangle \cong \langle s_1^2, \dots, s_n^2 \rangle \xleftrightarrow{d} (\exists h: [1, n] \rightarrow [1, n]) (v \in [1, n])$$

$$s_i^1 / s_{i+1}^1 \cong s_{h(i)}^2 / s_{h(i)+1}^2 \quad (45)$$

$$a \leq_S b \xleftrightarrow{d} a \rightarrow_H b \subset S \quad (45)$$

$$T_S \stackrel{d}{=} \langle \leq_S, H \rangle \quad (46)$$

$$Z \stackrel{d}{=} \{x_i | i \in \omega\} \quad (48)$$

$$R \stackrel{d}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} R_i \quad (48)$$

$$K \stackrel{d}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} K_i \quad (48)$$

$$T \stackrel{d}{=} T(K) \stackrel{d}{=} W_K(Z) \quad (48)$$

$$P \stackrel{d}{=} P(R, K) \stackrel{d}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} R_i \times {}^i T \quad (48)$$

$$L \stackrel{d}{=} \{\Lambda, \Gamma, c_i, d_{ij} | i, j \in \omega\} \quad (48)$$

$$F \stackrel{d}{=} F(R, K) \stackrel{d}{=} W_L(P) \quad (48)$$

$v\varphi$: a φ formula szabadváltozóinak halmaza (49)

$$A \stackrel{d}{=} A(R, K) \stackrel{d}{=} \{\varphi | v\varphi = \emptyset\} \quad (49)$$

$$I \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M_I, \sigma_I \rangle \quad (49)$$

$$M \stackrel{d}{=} M(R, K) \stackrel{d}{=} \{\langle R, K, a, A, \sigma \rangle | \sigma(\pm) = \Delta_A\} \quad (50)$$

$$\langle I, \varphi \rangle \in \stackrel{d}{\longleftrightarrow} (\forall s) k(I, s)\varphi = \uparrow \quad (50)$$

$$N \models \Sigma \stackrel{d}{\longleftrightarrow} N \times \Sigma \subset \models \quad (50)$$

$$N^* \stackrel{d}{=} \bigcap \nabla N \quad (51)$$

$$\Sigma^* \stackrel{d}{=} \bigcap \nabla^{-1} \Sigma \quad (51)$$

$$\Sigma \models \Sigma_1 \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \Sigma^{**} \supset \Sigma_1^{**} \quad (51)$$

$$\mathcal{C}_N \stackrel{d}{=} \{N | N^{**} = N\} \quad (51)$$

$$\mathcal{C}_\Sigma \stackrel{d}{=} \{\Sigma | \Sigma^{**} = \Sigma\} \quad (51)$$

$$I_T \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, T, \sigma_W \cup \sigma_R \rangle, \text{ ahol}$$

$$(\forall r \in R \setminus \{\pm\}) \sigma_R(r) \stackrel{d}{=} \phi, \quad \sigma_R(\pm) \stackrel{d}{=} \Delta_T \quad (51)$$

$$\overline{II}^2 r, \mathcal{U} \stackrel{d}{\longleftrightarrow} \bar{K}^2 r, \mathcal{U} \& (\forall h : \mathcal{U} \rightsquigarrow \mathcal{U}) \stackrel{2}{\square} h(r) \subset r \quad (51)$$

$$\approx_{\Sigma} \stackrel{d}{=} \{ \langle \tau_1, \tau_2 \rangle \mid \tau_1 \neq \tau_2 \in \Sigma^{**} \} \quad (51)$$

$$\varphi \leq_N \psi \stackrel{d}{\longleftrightarrow} N \models \varphi \rightarrow \psi \quad (52)$$

$$\equiv_N \stackrel{d}{=} \leq_N^{\epsilon} \quad (52)$$

$$F_N \stackrel{d}{=} \langle \leq_N, F \rangle \quad (52)$$

$$I_{\lambda} \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M_{\lambda}, \sigma_{\lambda} \rangle \quad (58)$$

$$I \stackrel{d}{=} \{ \langle \lambda, I_{\lambda} \rangle \mid \lambda \in L \} \quad (58)$$

$$\langle K, a, M^I, p^I \rangle \stackrel{d}{=} \prod_{\lambda \in L} \langle K, a, M_{\lambda}, \sigma_{\lambda} \rangle \quad (58)$$

$$d_D^I : R \rightarrow \bigcup_{n=1}^{\infty} n_M^I \quad (58)$$

$$\mathcal{J}_D^I \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M^F, d_D^I \cup p^I \rangle \quad (58)$$

$$\equiv_D^I \stackrel{d}{=} d_D^I(\pm) \quad (60)$$

$$I_D^F \stackrel{d}{=} \langle R, K, a, M_D, \sigma_D \rangle \stackrel{d}{=} \mathcal{J}_D^I / \equiv_D \quad (61)$$

$$s_D \stackrel{d}{=} s \circ \equiv_D^V \quad (61)$$

$$s_{\lambda} \stackrel{d}{=} s \circ \epsilon_{\lambda} \quad (61)$$

$$Us(\{ \langle \lambda, I_{\lambda}, s_{\lambda} \rangle \mid \lambda \in L \}, D) \stackrel{d}{=} \langle I_D, s_D \rangle \quad (61)$$

$$\overline{Ce}^3 E, \leq, H \stackrel{d}{\longleftrightarrow} E \wedge_H E \Delta O_H \quad (63)$$

$$\overline{K_e} \Sigma \xleftrightarrow{d} (\exists I, s) \ k(I, s) \Sigma = \uparrow \quad (68)$$

$$H \wedge_X Sz \stackrel{d}{=} \bigcap \{Y \mid \overline{SU}^2 H, Y \& X \subset Y\} \quad (69)$$

$$\wedge_\Sigma Sz \stackrel{d}{=} F \wedge_\Sigma Sz \quad (69)$$

$$I_F \stackrel{d}{=} \langle \approx, L, a, F, \sigma_W \cup \{\langle \approx, \Delta_F \rangle\} \rangle \quad (80)$$

$$C_\Sigma^F \stackrel{d}{=} I_F / \equiv_\Sigma \quad (83)$$

$$C_\Sigma^F \stackrel{d}{=} \langle L, a, B_\Sigma^F, \sigma_\Sigma \rangle \quad (83)$$

$$\mathcal{B}(C_\Sigma^F) \stackrel{d}{=} \langle \Gamma, a, B_\Sigma^F, \sigma_\Sigma \big|_\Gamma \rangle \quad (83)$$

$$\Sigma_B \text{ a Boole-axiómák halmaza} \quad (84)$$

$$\overline{BA} \mathcal{L} \xleftrightarrow{d} \mathcal{L} e \Sigma_B^* \quad (84)$$

$$\Sigma_C \text{ a cilindrikus axiómák halmaza} \quad (85)$$

$$\overline{CA} \mathcal{L} \xleftrightarrow{d} \mathcal{L} e \Sigma_C^* \quad (85)$$

$$C^F \stackrel{d}{=} \langle \approx, L, a, B^F, \sigma \rangle \quad (86)$$

$$z_m^n \stackrel{d}{=} \{x_{m,i}^n \mid i \in \omega\} \quad (88)$$

$$z^1 \stackrel{d}{=} z \quad (88)$$

$$z^n \stackrel{d}{=} \bigcup_{m=1}^{\infty} z_m^n \quad (88)$$

$$L^n \stackrel{d}{=} \{\wedge, \neg, c_i, d_{i,j}, c_{m,i}^k, d_{m,i,j}^k \mid i, j \in \omega, m > 0, 0 < k \leq n\} \quad (88)$$

$$P^0 \stackrel{d}{=} \bigcup_{m=1}^{\infty} R_m \times {}^m K_O \quad (89)$$

$$P^1 \stackrel{d}{=} \bigcup_{m=1}^{\infty} R_m \times {}^m Z \quad (89)$$

$$P^n \triangleq \bigcup_{m=1}^{\infty} Z_m^n \times Z^{n-1} \quad (89)$$

$$F^n \triangleq W_{L^n} \left(\bigcup_{m=0}^n P^m \right) \quad (89)$$

$$U_m^n(A) \triangleq \pi^m U^{n-1}(A) \quad (89)$$

$$U^1(A) \triangleq A \quad (89)$$

$$U^n(A) \triangleq \bigcup_{m=1}^{\infty} U_m^n(A) \quad (89)$$

$$N^1 \triangleq N^* \quad (90)$$

$$N^* \triangleq \{ \varphi \in F^n \mid N \models \varphi \} \quad (90)$$

$$e_{\Sigma}^1 \triangleq e_{\Sigma} \quad (90)$$

$$e_{\Sigma}^n \triangleq \{ \Sigma \mid \Sigma^{*n} = \Sigma \} \quad (90)$$

$$e_N^1 \triangleq e_N \quad (90)$$

$$e_N^n \triangleq \{ N \mid N^{**n} = N \} \quad (90)$$

$$I_1 \stackrel{n}{=} I_n \xleftrightarrow{d} I_1^* = I_2^* \quad (91)$$

$$Z^{\alpha} \triangleq \{ x_i^{\alpha} \mid i \in \omega, \alpha \in \mathcal{G} \} \quad (94)$$

$$L^{\mathcal{G}} \triangleq \{ \wedge, \neg, c_i^{\alpha}, d_{ij}^{\alpha} \mid i, j \in \omega, \alpha \in \mathcal{G} \} \quad (94)$$

$$P^{\mathcal{G}} \triangleq \bigcup \{ R_{\alpha_1 \dots \alpha_n} \times Z^{\alpha_1} \times \dots \times Z^{\alpha_n} \mid \alpha_1 \dots \alpha_n \in \mathcal{G}^* \} \quad (94)$$

$$F^{\mathcal{G}} \triangleq W_{L^{\mathcal{G}}} (P^{\mathcal{G}}) \quad (94)$$

$$I^{\mathcal{G}} \triangleq \langle R, a, M, m, \sigma \rangle \quad (94)$$

$$M^{\mathcal{G}} \triangleq \{ \langle R, a, M, m, \sigma \rangle \mid M, m, \sigma \text{ tetszőleges} \} \quad (95)$$

TÉTELJEGYZÉK

T1 Legyen $f \in \hat{\Gamma}_H$. Ekkor (11)

a/ f egyszeri $\implies f(x_1, \dots, x_{af}) = \bigcup \{fs \mid s \in x_1 \times \dots \times x_{af}\}$

b/ $f(x_1, \dots, x_{af}) \supset \bigcup \{fs \mid s \in x_1 \times \dots \times x_{af}\}$

c/ $(\forall i \in [1, af]) \hat{x}_i = \hat{y}_i \implies f(x_1, \dots, x_{af}) = f(y_1, \dots, y_{af})$

d/ f monoton

e/ $ek \ f \subset T^H$

T1K1 $(\forall f \in \hat{\Gamma}_H) f^{(af_H)} = f^{(af_{B^H})}$ (14)

2/ $\overline{RA}^2 P_H, T^H$

3/ $(\forall f \in \hat{\Gamma}_H) f = \bigcap^{af+1} e_H \circ f$

T2: $\overline{KER} H \iff (\forall x \in \pi_H) \gamma_H^2 x = \hat{x}$ (19)

T2K: $\overline{KER} H \iff \ell_{\gamma_H^2} = T^H$ (19)

T3 a/ $\overline{EH} H \implies B^H = \min_{\subseteq} (\ell_H \setminus \{\phi\})$ (20)

b/ $\overline{KER} H \implies B^H = \min_{\subseteq} (\ell_{\gamma_H^2} \setminus \{\phi\})$

T4 a/ $\overline{KEH} H \implies (f \in \hat{\Gamma}_H) f_H|_{B^H} = f_B|_{B^H}$ (21)

b/ $\overline{KEH} H \implies f_B^{(af_{B^H})} \subset B^H$

$$T4K: \quad \overline{EBA} \ H \Longrightarrow \overline{BA} \ \langle \leq_B, B^H \rangle \quad (22)$$

$$T5: \quad \overline{AZR} \ \{S | \overline{SU}^2_H, S\} \quad (24)$$

$$T6: \quad a/ \quad \overline{EQ}^2 \equiv_{S,H} \quad (25)$$

$$b/ \quad \equiv_{S^1_H} = S$$

$$c/ \quad seH / \equiv_S$$

$$d \quad S_1 \subset S \Longrightarrow \equiv_{S_1} \subset \equiv_S$$

$$T7: \quad a/ \quad S_1 \subset S \Longrightarrow \overline{VK}^2 \equiv_{S_1}, \langle \equiv_{S,H} \rangle \quad (29)$$

$$b/ \quad \overline{EK}^2 \equiv_{S_1}, \langle \equiv_{S,H} \rangle$$

$$T8: \quad \text{Legyen } \overline{ORA}^2_{R_H, A} \text{ és } A = H/r. \text{ Jelöljük } |x| \text{-el } rX \text{-et. Ekkor} \quad (30)$$

$$(\forall f \in \hat{\Omega}_H) |f(a_1, \dots, a_{af})| = f(|a_1|, \dots, |a_{af}|)$$

$$T9: \quad \overline{ORA}^2_{R_H, A} \Longrightarrow A \subset \mathcal{C}_H \quad (31)$$

$$T10: \quad \overline{ORA}^2_{R_H, H/r} \Longleftrightarrow \overline{SU}^2_H, r1_H \ \& \ r = \equiv_{r1_H} \quad (31)$$

$$T11: \quad \leq_S^\varepsilon = \Delta_{B_S^H} \quad (33)$$

$$T12: \quad \varphi : \langle \Omega_{H, B_S^H} \rangle \cong \langle \Omega_S, \tilde{\vartheta} B_S^H \rangle \quad (33)$$

$$T13: \quad S_1 \subset S \Longrightarrow R_{S_1}^H \xrightarrow{\sim} R_S^H \quad (34)$$

$$T14: \quad \overline{ORA}^2_{R_H, A} \Longleftrightarrow \overline{BA}^2 \langle \Omega_H, A \rangle \quad (35)$$

$$T15 \quad a/ \quad \overline{SU}^2_H, S \Longrightarrow \overline{SU}^2_{B_{S_1}^H}, |S|_{S_1} \quad (36)$$

$$b/ \quad \overline{SU}^2_H, Us \Leftarrow \overline{SU}^2_{B_{S_1}^H}, S$$

$$T16: \quad a/ \quad \overline{ORA}^2_{P_H, P^H} \ \& \ (\overline{ORA}^2_{P_H, A} \Longrightarrow A = P^H)$$

$$b/ \quad P^H / S = P_S^H$$

$$T17: \quad a/ \quad O_H eA \& \overline{RA}^2 J_{H,A} \Longrightarrow \overline{RA}^2 P_{H,A} \quad (38)$$

$$b/ \quad \overline{RA}^2 J_{H,A} \Longrightarrow \overline{RA}^2 R_{H,A}$$

$$T18: \quad \overline{ORA}^2 J_{H,A} \Longleftrightarrow \overline{ORA}^2 R_{H,A} \quad (38)$$

$$T19: \quad \bar{L}L \& \mathfrak{D}(L) \text{ monoid} \Longleftrightarrow \overline{MG} L \quad (41)$$

$$T20: \quad a/ \quad (\exists \overline{RA}^2 L_1, L_2) \overline{MG} L_1 \& \sim \overline{MG} L_2 \quad (41)$$

$$b/ \quad \overline{MG} L_1 \& L_1 \rightsquigarrow L_2 \Longrightarrow \overline{MG} L_2$$

$$c/ \quad \bar{L} L_1 \& \overline{RA}^2 L_1, L_2 \Longrightarrow \bar{L} L_2$$

$$d/ \quad \bar{L} L_1 \& L_1 \rightsquigarrow L_2 \Longrightarrow \bar{L} L_2$$

$$T21: \quad \overline{BA} R \& \overline{SU}^2 R, S \Longrightarrow \overline{RA}^2 \mathcal{L}(R), S \quad (41)$$

$$T22: \quad a/ \quad \overline{RA}^2 J_H, |S|_{S_1} \quad (41)$$

$$b/ \quad S_1 = S_2 \Longleftrightarrow |S_1| = |S_2|$$

$$T22K: \quad a/ \quad \overline{ORA}^2 J_{B^H, A} \Longleftrightarrow \overline{ORA}^2 J_{H, A} \quad (43)$$

$$b/ \quad \bar{K}^2 r, R^H \Longleftrightarrow \bar{K}^2 r, J^H$$

$$c/ \quad \overline{BA} R \Longrightarrow [\bar{K}^2 r, R \Longleftrightarrow \bar{K}^2 r, \mathcal{L}(R)]$$

$$d/ \quad \bar{K}^2 \equiv |S|, J^H$$

$$e/ \quad \overline{SU}^2 B^H, A \Longleftrightarrow \overline{KRA}^2 J^H, A \Longleftrightarrow \overline{ORA}^2 J_{H, J_{UA}^H}$$

$$T23: \quad a/ \quad \bar{L} L \Longrightarrow (\forall \overline{KRA}^2 L, S) (\exists \bar{K}^2 r, L) \text{ sel}/r \quad (44)$$

$$b/ \quad \bar{L} L \Longrightarrow (\forall \bar{K}^2 r, L) (\exists \overline{KRA}^2 L, S) \text{ sel}/r$$

$$T24 \quad S_n^1 = S_m^2 \Longrightarrow / \text{van közös izomorf finomítása } \langle S_1^1, \dots, S_n^1 \rangle \text{-nek és} \\ \langle S_1^2, \dots, S_m^2 \rangle \text{-nek/}$$

T24K: $\overline{BA} B \& B \rightsquigarrow C \implies (aB \rightsquigarrow B_1^1 \rightsquigarrow \dots \rightsquigarrow C \text{ és } a B \rightsquigarrow B_1^2 \rightsquigarrow \dots \rightsquigarrow C$
láncoknak van közös finomítása/

T25: $R^T_S = R^H_S \quad (46)$

T25a: a/ $\{s | \overline{SU}^2_{H,S}\} \supset \{\overline{SU}^2_{S_1}, s\} \quad (46)$

b/ $\overline{ORA}^2_{T_S, B} \implies \overline{ORA}^2_{H, B}$

T26: Legyen $H \supset H_1$. Ekkor (47)

$\overline{RA}^2_{R_H, R_{H_1}} \iff \overline{RA}^2_{R^H, R^{H_1}}$

T27 a/ $\exists K^2 \approx_{\Sigma}, I_T \quad (52)$

b/ $I_T / \approx_E eE^*$

c/ $\approx_E = \Omega\{r | (\tau_1 \neq \tau_2 eE \implies \langle \tau_1, \tau_2 \rangle_{er}) \& \overline{TI}^2_{r, T}\}$

d/ $\approx_E = \Omega\{r | T /_r eE^*\}$

T28: $\overline{ER}^2 \leq_{N, F} \quad (53)$

T29: a/ $\chi e \varphi \wedge_N \psi \iff \chi \equiv_N \varphi \wedge \psi \quad (54)$

b/ $\chi e \varphi \vee_N \psi \iff \chi \equiv_N \varphi \vee \psi$

$\chi e \neg_N \varphi \iff \chi \equiv_N \neg \varphi$

T29K: $(\forall N) \overline{EBA} F_N \quad (55)$

T30: $N_1 \subset N \implies \overline{SU}^2_{F_N, N_1^*} \quad (56)$

T30K: a/ $\Sigma e e_{\Sigma} \implies \overline{SU}^2_{F, \Sigma} \quad (56)$

b/ $\leq_N = \leq_{N^*}$

c/ $R^{F_N} = R^{F_{N^*}}$

$$T31: (\exists \overline{SU}^2_{F, \Sigma}) \Sigma \not\in \mathcal{C}_\Sigma \quad (57)$$

$$T32: \overline{RA}^2_{R_F, R_A} \quad (57)$$

$$T32K: \overline{EBA}^2 \leq, A \quad (58)$$

$$T33: \overline{SU}^3 \subseteq, \pi L, D \implies \overline{VK}^2 d(\pm), \{I_D^I \quad (60)$$

$$T34: \overline{US}^2_{\pi L, D} \implies (k(I_D, s_D) \varphi = \dagger \iff \{\lambda \in L \mid k(I_\lambda, s_\lambda) \varphi = \dagger\} \in D) \quad (61)$$

$$T35: \overline{US}^2_{F_N, U} \iff (\exists I \in N^{**}, s) k(I, s)^{-1} \dagger = U \quad (64)$$

$$T35K1: \overline{KE} \Sigma \iff \overline{Ce} \Sigma \quad (67)$$

$$T35K2: a/ \overline{SU}^3 \leq_M, A, S \iff S = S^{**} \cap A \quad (67)$$

$$b/ \{s \mid \overline{SU}^3 \leq_M, A, S\} = \mathcal{C}_\Sigma \cap \{A\}$$

$$T36: \mathcal{C}_\Sigma = \{ \bigwedge_{\Sigma}^{Sz} \mid \Sigma \subset A \} \quad (69)$$

$$T36K \quad \Sigma^{**} = \bigcap_{\Sigma}^{Sz} \quad (70)$$

$$T37 \quad \overline{AZR} \mathcal{C}_\Sigma \quad (70)$$

$$T38 \quad \overline{Ke} \Sigma \iff (\forall \Sigma_0 \subseteq \Sigma) \overline{Ke} \Sigma \quad (72)$$

$$T39: \cap \mathcal{C}_Q = 1_F \quad (76)$$

$$T40: \mathcal{C}_Q = \mathcal{C}_\Sigma \quad (77)$$

$$T41: \overline{K}^2 \equiv_{\Sigma}, I_F \iff \Sigma \in \mathcal{C}_\Sigma \quad (81)$$

$$T41K: \quad a/ \quad C^F \xrightarrow{\sim} C \iff (\exists \Sigma) C \cong C_{\Sigma}^F \quad (83)$$

$$b/ \quad \bar{K}^2 r, I_F \ \& \ r \supset \equiv \iff (\exists \Sigma e \mathcal{C}_{\Sigma}) r = \equiv_{\Sigma} \quad (83)$$

$$T42: \quad \beta(C_{\Sigma}^F) = P_{\Sigma}^F \quad (83)$$

$$T31T41K: \quad (\exists \bar{K}^2 r, P^F) \sim \bar{K}^2 r, C^F \quad (84)$$

$$T43: \quad C_{\Sigma}^F e (C^F)^{**} \quad (86)$$

$$S1: \quad \Sigma_C^{**} = (C^F)^* \quad (86)$$

$$T44: \quad \Sigma_C^{**} \subset (C^F)^* \quad (86)$$

S2: C^* a legkisebb C^F -et tartalmazó, egyenletekkel axiomatizálható szabály (88)

$$T45: \quad (\exists \Sigma \subset F^2) ((\forall \Sigma_0 \subseteq \Sigma) (\exists I) I \models \Sigma_0 \ \& \ \sim (\exists I) I \models \Sigma) \quad (90)$$

$$T45K: \quad \sim (\exists \varphi \in F) I \models \varphi \iff I \models \varphi_1, \text{ ahol}$$

$$\varphi_1 \stackrel{d}{=} \neg C_{2,1}^2 (\neg \neg x_{2,1}^2 x_1 x_1 \wedge \neg \neg x_{2,1}^2 x_2 x_3 \wedge x_{2,1}^2 x_1 x_2 \wedge x_{2,1}^2 x_2 x_3 \rightarrow x_{2,1}^2 x_1 x_3) \wedge \neg \neg C_2 x_{2,1}^2 x_1 x_2 \quad (91)$$

$$T46: \quad a/ \quad \overline{EQ}^2 \stackrel{n}{\equiv}, M \quad (91)$$

$$b/ \quad k \leq n \implies \stackrel{k}{\equiv} \subset \stackrel{n}{\equiv}$$

$$T47: \quad \stackrel{1}{\equiv} \neq \stackrel{2}{\equiv} \quad (92)$$

$$T48: \quad (\exists \langle \mathcal{U}, \mathcal{L} \rangle \in \stackrel{1}{\equiv} \setminus \stackrel{2}{\equiv}) \sim (\mathcal{U} \xrightarrow{\sim} \mathcal{L} \vee \mathcal{L} \xrightarrow{\sim} \mathcal{U}) \quad (92)$$

$$S3: \quad (\forall n \in \omega) \stackrel{n}{\equiv} \neq \stackrel{n+1}{\equiv} \quad (94)$$

ALKALMAZOTT JELÖLÉSEK

| | | | |
|--|-----|----------------------------------|-----|
| πA | (1) | R_n | (5) |
| n_A | (1) | $\square^n r$ | (6) |
| f^n | (1) | $[n_1, n_2]$ | (6) |
| ω | (2) | ϵ_1 | (6) |
| ϕ | (2) | $\mathcal{U} \times \mathcal{L}$ | (6) |
| $\langle \Omega, a, A, \sigma \rangle$ | (2) | A/\equiv | (7) |
| Ω_n | (2) | \mathcal{U}/\equiv | (7) |
| a | (2) | \check{r} | (7) |
| σ | (3) | ek | (8) |
| A_B | (3) | et | (8) |
| $r \circ p$ | (3) | r^ϵ | (8) |
| r^n | (3) | \inf | (8) |
| $f: A \leftrightarrow B$ | (3) | \sup | (8) |
| $W_\Omega(X)$ | (4) | B^H | (8) |
| \cap | (4) | T^H | (8) |
| \cup | (4) | \underline{d} | (9) |
| σ_W | (4) | \underline{d} | (9) |
| $\text{ext}(\mathcal{U}, \mathcal{L}) f$ | (4) | \underline{d} | (9) |
| Δ_A | (4) | \underline{d} | (9) |
| $\hat{\Omega}$ | (5) | \overleftrightarrow{d} | (9) |
| $\hat{\Omega}$ | (5) | \min | (9) |
| $\square^n f$ | (5) | L_n | (9) |
| $f _B$ | (5) | | |

| | | | |
|-----------------|------|---------------------|------|
| T_n | (9) | \equiv_S | (25) |
| \hat{X}^H | (9) | \leftrightarrow_H | (25) |
| \mathcal{C}_H | (9) | H | (25) |
| Ω | (9) | H/S | (30) |
| Γ | (9) | \mathfrak{K} | (32) |
| R_H | (9) | B_S^H | (32) |
| P_H | (9) | \leq_S | (32) |
| \mathcal{C}_H | (9) | $ X _S$ | (32) |
| O_H | (10) | Ω_S | (32) |
| l_H | (10) | R_S^H | (34) |
| \mathcal{T}_H | (10) | P_S^H | (34) |
| Λ_H | (10) | $\mathcal{L}_{0,1}$ | (35) |
| V_H | (10) | $H/S/S_1$ | (36) |
| Ω_H | (10) | θ | (37) |
| Γ_H | (10) | θ_S^H | (37) |
| \widehat{H} | (14) | \leq_S | (45) |
| ∇ | (15) | \rightarrow_H | (45) |
| Δ | (15) | T_S | (46) |
| \leq_B | (20) | ρ_1 | (48) |
| Γ_B | (20) | κ_1 | (48) |
| \widetilde{f} | (22) | τ | (48) |
| \widetilde{f} | (22) | φ | (48) |
| S | (23) | ψ | (48) |
| | | Σ | (48) |

| | | | |
|-------------------|----------|------------------------|------|
| Z | (48) | s | (49) |
| R | (48) | $k(I, s)$ | (49) |
| K | (48) | $\setminus X_i$ | (49) |
| $T, T(K)$ | (48) | \downarrow, \uparrow | (50) |
| $P, P(R, K)$ | (48) | B_O | (50) |
| L | (48) | \leq_{B_O} | (50) |
| $F, F(R, K)$ | (48) | $g(I, s)$ | (50) |
| V | (48) | $M, M(R, K)$ | (50) |
| Λ | (48) | N | (50) |
| \neg | (48) | \models | (50) |
| \rightarrow | (48) | $s(a/x_i)$ | (50) |
| \leftrightarrow | (48) | N^* | (51) |
| O | (48) | Σ^* | (51) |
| 1 | (48) | e_N | (51) |
| c_i | (48) | e_Σ | (51) |
| \cap_i | (48) | I_T | (51) |
| $\&$ | (48) | \approx_Σ | (51) |
| \forall | (48) | \leq_N | (52) |
| \sim | (48) | \leq_N^ϵ | (52) |
| \Rightarrow | (48) | F_N | (52) |
| \Leftrightarrow | (48) | k_N | (52) |
| $\exists x_i$ | (48) | Γ_N | (54) |
| $\forall x_i$ | (48) | \hat{A} | (58) |
| v | (49) | R_A | (58) |
| k | (49, 53) | $R_{\hat{A}}$ | (58) |
| r | (49) | I_λ | (58) |
| p | (49) | | |
| $A, A(R, K)$ | (49) | | |
| I | (49) | | |
| M_I | (49) | | |

| | | | |
|--|------|---------------------------|------|
| d_D^I | (58) | I_F | (80) |
| \mathcal{J}_D^I | (58) | C_Σ^F | (83) |
| \equiv_D^I | (60) | C^F | (83) |
| I_D^I | (61) | $\mathcal{B}(C_\Sigma^F)$ | (83) |
| S | (61) | Σ_B | (84) |
| S_D | (61) | Σ_C | (85) |
| S_λ | (61) | | |
| $Us(\cdot)$ | (61) | | |
| $H \begin{smallmatrix} \nearrow \\ X \end{smallmatrix} Sz$ | (69) | | |
| $\hat{\Sigma}^{Sz}$ | (69) | | |
| \mathcal{O}_Z | (69) | | |
| \mathcal{V} | (71) | | |
| \mathcal{Z} | (80) | | |
| \mathcal{R} | (80) | | |
| \mathcal{R}_2 | (80) | | |
| \mathcal{K} | (80) | | |
| \mathcal{T} | (80) | | |
| \mathcal{P} | (80) | | |
| \mathcal{L} | (80) | | |
| \mathcal{F} | (80) | | |
| \mathcal{M} | (80) | | |
| $\underline{\Lambda}$ | (80) | | |
| $\underline{1}$ | (80) | | |
| \underline{c}_{ij} | (80) | | |
| \underline{d}_{ij} | (80) | | |

TÁRGYMUTATÓ

A

absztrakciós nyelv szint (97)
absztrakt algebra (2)
algebrai zárt halmazrendszer /AZR/ (24)
általánosított kompaktsági tétel (72)
argumentumszám (2)

B

beágyazhatóság /homomorf, izomorf/ (37)
beállító logika (1)
Boole-algebra /BA/ (7)

C

centrálalt halmaz /Ce/ (63)
cilindrikus algebrák (84, 85)

D

disztributív előháló /DEH/ (15)

E

egzisztenciális kongruencia /EK/ (6)
elő-Boole-algebrák /EBA/ (8, 15)
előháló /EH/ (15)
elő-Lindenbaum algebra (58)
előrendezés /ER/ (8)
ekvivalencia /EQ/ (25)
értelmezési tartomány /et/ (8)
értékkészlet /ek/ (8)
érvényesség (50)
evolúciós logika (98)

F

félcsoport (37)
finomítási tétel (45)
formulák (48)

G

Galois-kapcsolat (51)
Gödel teljességi tétel (76)

GY

gyűrű (39)

I

induktív logika (98)
infix (50)
interpretáció (40)

K

kielégíthetőség /Ke/ (67)
kiértékelés (49)
kifejezések (48)
kiterjesztés /ext/ /függvényé/ (5)
komplementált előháló /KEH/ (15)
komplementált előrendezés /KEK/ (15)
kompaktsági tétel (70)
kongruencia /K/ (6)
kongruens részalgebra /KRA/ (42)

L

L-gyűrű (41)
lekorlátozás /függvényé, relációé/ (5)
lezárási operátor /LO/ (8)
levezetett mondattani jelek
Lindenbaum-algebra (58)
logika (84)
logikai következmény (84)

M

megoldó logika (98)
metakifejezések (80)
metanyelv (80)
metanyelv szint (80)
metamondattani jelek (80)
metaműveletek (80)
metarelációjelek (80)
metaváltozójelek (80)
MG-gyűrű /MG/ (40)
modelltér (48, 50)
modellszint (81)
mondattani jelek (48)
monotonitás (49)
műveletjelmentes logika (88)

N

n-ed rendű predikátumkalkulus (88)
n-ed rendű nyelv (88)
nevezetes előrendezések (15)
nevezetes interpretációk (51)
normál osztó (44)

NY

nyelvkészlet /NK/ (1)
nyelv szint (81)

O

osztályozó részalgebrák /ORA/ (23, 30)

P

predikátumkalkulus (48)
primformulák (48)
probléma (1)

R

reláció-jel (5)
részalgebra (5)

SZ

szabadalgebra (52)
szabad előfordulás /SZ/ (73)
szabad követés /S/ (73)
szabadságfok (53)
szabadváltozók (49)
szóalgebra (4)
szűrő /SU/ (23)
szűrőlánc /SL/ (44)
szűrőlánc finomítása /FI/ (44)
szűrőszorzat (61)

T

teljesen invariáns kongruencia /TI/ (51)
többtipusu logikák (94)

U

ultraszorzat-tétel (74)
ultraszűrő /US/ (36)
univerzális kongruencia (7)
univerzum (1)

V

vetítőfüggvény (6)
viselkedési logika (98)

Z

zárttság /Z/ (5)
zárt halmazrendszer (7)



61975



Kiadja a Központi Fizikai Kutató Intézet
Felelős kiadó: Sándory Mihály, a KFKI
Elektronikus Tudományos Tanácsának elnöke
Szakmai lektor: Náray Miklós
Példányszám: 255 Törzsszám: 72-7113
Készült a KFKI sokszorosító üzemében
Budapest, 1972. december hó